

This Page Is Inserted by IFW Operations
and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

**As rescanning documents *will not* correct images,
please do not report the images to the
Image Problem Mailbox.**

PATENT
81940.0072

Express Mail Label No. EV 324 112 194 US

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re application of:

Kazuhito SUISHU et al.

Serial No: Not assigned

Filed: February 23, 2004

For: DATA PROCESSING SYSTEM

Art Unit: Not assigned

Examiner: Not assigned

TRANSMITTAL OF PRIORITY DOCUMENT

Mail Stop PATENT APPLICATION

Commissioner for Patents

P.O. Box 1450

Alexandria, VA 22313-1450

Dear Sir:

Enclosed herewith is a certified copy of Japanese patent application No. 2003-316183 which was filed September 9, 2003, from which priority is claimed under 35 U.S.C. § 119 and Rule 55.

Acknowledgment of the priority document(s) is respectfully requested to ensure that the subject information appears on the printed patent.

Respectfully submitted,

HOGAN & HARTSON L.L.P.

By: 

Anthony J. Orler

Registration No. 41,232

Attorney for Applicant(s)

Date: February 23, 2004

500 South Grand Avenue, Suite 1900
Los Angeles, California 90071
Telephone: 213-337-6700
Facsimile: 213-337-6701



日 本 国 特 許 庁
JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日 2 0 0 3 年 9 月 9 日
Date of Application:

出 願 番 号 特 願 2 0 0 3 - 3 1 6 1 8 3
Application Number:
[ST. 10/C] : [J P 2 0 0 3 - 3 1 6 1 8 3]

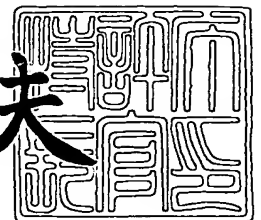
出 願 人 株式会社日立製作所
Applicant(s):



2 0 0 3 年 1 2 月 1 0 日

特許庁長官
Commissioner,
Japan Patent Office

今 井 康 夫



出証番号 出証特 2 0 0 3 - 3 1 0 2 0 9 0

【書類名】 特許願
【整理番号】 K03013151A
【あて先】 特許庁長官殿
【国際特許分類】 G06F 3/06
【発明者】
 【住所又は居所】 神奈川県小田原市中里 3 2 2 番 2 号 株式会社日立製作所 R A
 I D システム事業部内
 【氏名】 水主 和人
【発明者】
 【住所又は居所】 神奈川県小田原市中里 3 2 2 番 2 号 株式会社日立製作所 R A
 I D システム事業部内
 【氏名】 平川 裕介
【発明者】
 【住所又は居所】 神奈川県小田原市中里 3 2 2 番 2 号 株式会社日立製作所 R A
 I D システム事業部内
 【氏名】 安積 義弘
【特許出願人】
 【識別番号】 000005108
 【氏名又は名称】 株式会社日立製作所
【代理人】
 【識別番号】 100075096
 【弁理士】
 【氏名又は名称】 作田 康夫
【手数料の表示】
 【予納台帳番号】 013088
 【納付金額】 21,000円
【提出物件の目録】
 【物件名】 特許請求の範囲 1
 【物件名】 明細書 1
 【物件名】 図面 1
 【物件名】 要約書 1

【書類名】 特許請求の範囲**【請求項 1】**

上位装置に接続され、前記上位装置との間でデータの送受を行う第一の記憶システムと、
前記第一の記憶システムに接続され、前記第一の記憶システムからデータを受ける第二の記憶システムと、
前記第一の記憶システムに接続され、前記第一の記憶システムからデータを受ける第三の記憶システムとを有し、
前記第一の記憶システムは、
前記上位装置から送られたデータが書き込まれる第一の記憶領域と、
前記第一の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第二の記憶領域とを有しており、
前記第二の記憶システムは、
前記第一の記憶システムから送られたデータが書き込まれる第三の記憶領域と、
前記第三の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第四の記憶領域とを有しており、
前記第三の記憶システムは、
前記第二の記憶領域から読み出されたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第五の記憶領域と、
前記第五の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを基にして生成されたデータが書き込まれる第六の記憶領域と、を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システム内の前記第一の記憶領域及び前記第二の記憶システム内の前記第三の記憶領域に対するデータの書き込みは、同期して行われることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3】

請求項 2 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システムは、
前記上位装置からデータの書き込み要求を受けた場合、前記第二の記憶システムに対してデータの書き込みを要求し、前記第二の記憶システムから書き込み応答を受けた後に、前記上位装置に対してデータの書き込み要求の終了を報告するものであり、
前記第一の記憶領域に対して、前記上位装置から送られたデータを書き込むとともに、前記第二の記憶領域に対して、前記第一の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを書き込むものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 4】

請求項 3 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システムは、前記上位装置からデータの書き込み要求を受けた場合、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を生成し、前記第二の記憶システムに対して送られるデータの書き込み要求に前記更新番号を含ませるものであり、
前記第二の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 5】

請求項 3 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第二の記憶システムは、
前記第一の記憶システムからデータの書き込み要求を受けた場合、前記第一の記憶システムに対して書き込み応答を送る一方、
前記第三の記憶領域に対して、前記第一の記憶システムから送られたデータを書き込むとともに、前記第四の記憶領域に対して、前記第三の記憶領域に書き込まれたデータと当

該データに関する更新情報とを書き込むものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 6】

請求項 5 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第二の記憶システムは、
前記第一の記憶システムから送られたデータの書き込み要求に含まれる、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を取得するものであり、
前記第四の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 7】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システム内の前記第一の記憶領域及び前記第三の記憶システム内の前記第六の記憶領域に対するデータの書き込みは、非同期に行われることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 8】

請求項 7 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システムは、
前記第二の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第三の記憶システムに対して送るものであり、
前記第三の記憶システムは、
前記第一の記憶システムから送られたデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第五の記憶領域に対して書き込むとともに、前記第五の記憶領域に書き込まれたデータ及び当該データに関する更新情報を基にして生成されたデータを、前記第六の記憶領域に書き込むことを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 9】

請求項 8 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第三の記憶システムは、
前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報を、所定の時間間隔毎に、前記第一の記憶システムから読み出すように制御するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 10】

請求項 8 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システムは、前記上位装置からデータの書き込み要求があった場合、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を生成するものであり、
前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 11】

請求項 8 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 12】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第一の記憶システムは、複数の前記第一の記憶領域を有し、
前記第二の記憶領域に書き込まれる前記更新情報は、前記複数の第一の記憶領域に書き込まれるデータを対象にして作成されるものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 13】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、
前記第二の記憶システムは、複数の前記第三の記憶領域を有し、

前記第四の記憶領域に書き込まれる前記更新情報は、前記複数の第三の記憶領域に書き込まれるデータを対象にして作成されるものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 14】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第三の記憶システムは、複数の前記第六の記憶領域を有し、

前記複数の第六の記憶領域に書き込まれるデータは、前記第五の記憶領域に書き込まれたデータ及び当該データに関する更新情報を基にして生成されたデータであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 15】

請求項 1 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記第一の記憶システムで生成され、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであり、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであり、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 16】

第一の上位装置に接続され、前記第一の上位装置との間でデータの送受を行う第一の記憶システムと、

第二の上位装置及び前記第一の記憶システムに接続され、前記第一の記憶システムからデータを受ける第二の記憶システムと、

前記第一の記憶システムに接続され、前記第一の記憶システムからデータを受ける第三の記憶システムとを有し、

前記第一の記憶システムは、

前記第一の上位装置から送られたデータが書き込まれる第一の記憶領域と、

前記第一の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第二の記憶領域とを有しており、

前記第二の記憶システムは、

前記第一の記憶システムから送られたデータが書き込まれる第三の記憶領域と、

前記第三の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第四の記憶領域とを有しており、

前記第三の記憶システムは、

前記第二の記憶領域から読み出されたデータと当該データに関する更新情報とが書き込まれる第五の記憶領域と、

前記第五の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを基にして生成されたデータが書き込まれる第六の記憶領域と、を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 17】

請求項 16 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記第一の記憶システムで生成され、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであり、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであり、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 18】

請求項 17 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システムに障害が発生した場合、

前記第三の記憶システムは、前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報に関連する最新更新情報を、前記第二の記憶システムに対して送るものであり、

前記第二の記憶システムは、前記第三の記憶システムから送られた前記最新更新情報に基づいて、前記第四の記憶領域に書き込まれているデータを用いて、前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に対するデータの更新が可能か否かを判断することを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 1 9】

請求項 1 8 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムが、前記第四の記憶領域に書き込まれているデータを用いて、前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に対するデータの更新が可能と判断した場合、

前記第三の記憶システムは、前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報から、前記第五の記憶領域に書き込まれていないデータ及び当該データに関する更新情報を判断するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2 0】

請求項 1 8 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムが、前記第四の記憶領域に書き込まれているデータを用いて、前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に対するデータの更新が可能と判断した場合、

前記第三の記憶システムは、前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報のうち、前記第五の記憶領域に書き込まれていないデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第二の記憶システムから読み出すように制御するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2 1】

請求項 2 0 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、前記第二の上位装置から送られたデータを前記第三の記憶領域に書き込むとともに、前記第三の記憶領域に書き込まれたデータ及び当該データの更新情報を前記第四の記憶領域に書き込むものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2 2】

請求項 2 1 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システム内の前記第三の記憶領域及び前記第三の記憶システム内の前記第六の記憶領域に対するデータの書き込みは、非同期に行われることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2 3】

請求項 2 2 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、

前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第三の記憶システムに対して送るものであり、

前記第三の記憶システムは、

前記第二の記憶システムから送られたデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第五の記憶領域に対して書き込むとともに、前記第五の記憶領域に書き込まれたデータ及び当該データに関する更新情報を基にして生成されたデータを、前記第六の記憶領域に書き込むことを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 2 4】

請求項 2 3 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第三の記憶システムは、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該デ

ータに関する更新情報を、所定の時間間隔毎に、前記第二の記憶システムから読み出すように制御するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 25】

請求項 23 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、前記第二の上位装置からデータの書き込み要求があった場合、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を生成するものであり、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 26】

請求項 23 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 27】

請求項 23 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システムに障害が発生した後の、前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記第二の記憶システムで生成され、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであり、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 28】

請求項 17 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システムに障害が発生した場合、

前記第三の記憶システムは、前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報に関連する最新更新情報を、前記第二の記憶システムに対して送るものであり、

前記第二の記憶システムは、前記第三の記憶システムから送られた前記最新更新情報に基づいて、前記第三の記憶領域に書き込まれているデータを用いて、前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に対するデータの更新をする必要があるか否かを判断することを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 29】

請求項 16 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の上位装置に障害が発生した場合、

前記第二の記憶システムは、前記第一の記憶システムから送られるデータを前記第三の記憶領域に書き込むことを停止して、前記第二の上位装置から送られたデータを前記第三の記憶領域に書き込むように制御するものであり、

前記第一の記憶システムは、前記第一の上位装置から送られるデータを前記第一の記憶領域に書き込むことを停止して、前記第二の記憶システムから送られたデータを前記第一の記憶システムに書き込むように制御することを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 30】

請求項 29 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システムは、前記第一の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを、前記第二の記憶領域に書き込むものであり、

前記第二の記憶システムは、前記第三の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを、前記第四の記憶領域に書き込むものであり、

前記第三の記憶システムは、

前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域からデータ及び当該データに関する更新情報を読み出すことを停止し、前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域からデータと当該データに関する更新情報とを読み出して、前記第五の記憶領域に書き込み、

前記第五の記憶領域に書き込まれたデータと当該データに関する更新情報とを基にして生成されたデータを、前記第六の記憶領域に書き込むものであることを特徴とするデータ

処理システム。

【請求項 3 1】

請求項 3 0 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記第二の記憶システムで生成され、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであり、

前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであり、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれている前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 2】

請求項 3 0 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システム内の前記第三の記憶領域及び前記第一の記憶システム内の前記第二の記憶領域に対するデータの書き込みは、同期して行われることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 3】

請求項 3 2 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、

前記第二の上位装置からデータの書き込み要求を受けた場合、前記第一の記憶システムに対してデータの書き込みを要求し、前記第一の記憶システムから書き込み応答を受けた後に、前記第二の上位装置に対してデータの書き込み要求の終了を報告するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 4】

請求項 3 3 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、前記第二の上位装置からデータの書き込み要求を受けた場合、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を生成し、前記第一の記憶システムに対して送られるデータの書き込み要求に前記更新番号を含ませるものであり、

前記第四の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 5】

請求項 3 3 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第一の記憶システムは、

前記第二の記憶システムからデータの書き込み要求を受けた場合、前記第二の記憶システムに対して書き込み応答を送るものであり、

前記第二の記憶システムから送られたデータの書き込み要求に含まれる、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を取得するものであり、

前記第二の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 6】

請求項 3 0 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システム内の前記第三の記憶領域及び前記第三の記憶システム内の前記第六の記憶領域に対するデータの書き込みは、非同期に行われることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 7】

請求項 3 6 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、

前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報を、前記第三の記憶システムに対して送るものであり、

前記第三の記憶システムは、

前記第二の記憶システムから送られたデータ及び当該データに関する更新情報を、前記

第五の記憶領域に対して書き込むとともに、前記第五の記憶領域に書き込まれたデータ及び当該データに関する更新情報を基にして生成されたデータを、前記第六の記憶領域に書き込むことを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 8】

請求項 3 7 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第三の記憶システムは、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれているデータ及び当該データに関する更新情報を、所定の時間間隔毎に、前記第二の記憶システムから読み出すように制御するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 3 9】

請求項 3 7 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第二の記憶システムは、前記第二の上位装置からデータの書き込み要求があった場合、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を生成するものであり、

前記第二の記憶システム内の前記第四の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、前記更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【請求項 4 0】

請求項 3 7 に記載のデータ処理システムにおいて、

前記第三の記憶システム内の前記第五の記憶領域に書き込まれた前記更新情報は、データの更新順番の識別に用いられる更新番号を有するものであることを特徴とするデータ処理システム。

【書類名】 明細書**【発明の名称】 データ処理システム****【技術分野】****【0001】**

本発明は、記憶システムに関し、特に複数の記憶システム間でのデータ複製および記憶システムの障害時のデータ複製処理の再開に関する。

【背景技術】**【0002】**

近年、顧客に対して常に継続したサービスを提供するために、第一の記憶システムに障害が発生した場合でもデータ処理システムがサービスを提供できるよう、記憶システム間でのデータの複製に関する技術が重要になっている。第一の記憶システムに格納された情報を第二および第三の記憶システムに複製する技術として、以下の特許文献に開示された技術が存在する。

【0003】

従来技術では、第一の記憶システムが、第一の記憶システムに格納されたデータを、第二の記憶システムに転送し、さらに、第三の記憶システムに転送する技術が開示されている。計算機と第一の記憶システムとは通信リンクにより接続され、第一の記憶システムと第二の記憶システムとは通信リンクにより接続され、さらに、第一の記憶システムと第三の記憶システムとは通信リンクにより接続されている。第一の記憶システムは、複製対象の第一の論理ボリュームを保持する。第二の記憶システムは、第一の論理ボリュームの複製である第二の論理ボリュームを保持する。第三の記憶システムは、第一の論理ボリュームの複製である第三の論理ボリュームを保持する。この特許文献において、第一の記憶システムは、第一の論理ボリュームの更新時に、第二の論理ボリュームへのデータ複製処理を行い、第三の論理ボリュームとのデータの差異を一定のデータサイズ毎に管理情報に記憶する。その後、当該管理情報を用いて、第三の論理ボリュームへのデータ複製処理を行う。

【0004】

【特許文献1】 特開 2003-122509 号公報

【発明の開示】**【発明が解決しようとする課題】****【0005】**

従来技術に開示された技術は、第一の論理ボリュームと第三の論理ボリュームのデータの差異を一定のデータサイズ毎に管理する。差異を管理する管理情報は、データ複製対象のデータ量に比例して増大するという課題がある。さらに、管理情報に基づいて、データ更新順と無関係な順序で、第三の論理ボリュームの更新を行うため、第三の論理ボリュームのデータの整合性は維持できない。

【0006】

したがって、本発明の目的は、データ処理システムを構成する第三の記憶システム内のデータの整合性を維持しつつ、第一の記憶システムから第三の記憶システムへのデータの複製処理を行うことである。さらに、本発明の目的は、データの複製に使用する管理情報を少なくすることである。

【0007】

さらに、本発明の目的は、データ処理システムを構成する第一の記憶システムが故障した場合に、第三の記憶システムのデータを最新とする間も第三の記憶システムのデータの整合性を維持することである。さらに、本発明の目的は、データを最新とするまでにかかる時間を短くすることである。

【課題を解決するための手段】**【0008】**

これらの課題を解決するために、本発明において、第一の記憶システムは、第一の記憶システムに格納されたデータの更新に関する情報をジャーナルとして格納する。ジャーナ

ルは、具体的には、更新に用いられたデータのコピーと更新時のライト命令、更新順序を示す更新番号等の更新情報とによって構成される。さらに、第三の記憶システムは、第一の記憶システムと第三の記憶システム間の通信線を介して、前記ジャーナルを取得し、ジャーナル専用の記憶領域に格納する。第三の記憶システムは、第一の記憶システムが保持するデータの複製を保持しており、前記ジャーナルを用いて、第一の記憶システムでのデータ更新順に、第一の記憶システムのデータと対応するデータを更新する。

【0009】

さらに、第二の記憶システムは、第一の記憶システムが保持するデータの複製を保持しており、第一の記憶システムは、第二の記憶システムと第一の記憶システム間の通信線を介して、第一の記憶システムに格納されたデータの更新の際に、第二の記憶システムに格納されたデータの更新も行う。このデータ更新命令は、第一の記憶システムがジャーナルを作成するときを使用した更新番号もしくは更新時刻を含む。第二の記憶システムは、かかるデータ更新の際に、第一の記憶システムから受信した更新番号もしくは更新時刻を用いた更新情報を作成し、ジャーナルとしてジャーナル専用の記憶領域に格納する。

【0010】

第三の記憶システムは、第一の記憶システムが故障した場合、第二の記憶システムと第三の記憶システム間の通信線を介して、第三の記憶システムが保持していないジャーナルのみを第二の記憶システムから取得し、第一の記憶システムでのデータ更新順に、第一の記憶システムのデータと対応するデータを更新する。

【発明の効果】

【0011】

本発明によれば、複数の記憶システム間で、データの整合性を維持しつつ、データを複製する場合に必要な管理情報を減らすことができる。さらに、本発明によれば、データ処理システムを構成する記憶システムおよびホストコンピュータが故障した場合、データの整合性を維持しつつ、高速かつ効率的にデータの複製を継続することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

【0012】

本発明によるデータ処理システムの実施形態を図面により詳細に説明する。

【0013】

図1は、本発明の一実施形態の論理的な構成を示すブロック図である。

本発明の一実施形態は、ホストコンピュータ180と記憶システム100Aを接続バス190により接続し、記憶システム100Aと記憶システム100Aに保存されたデータの複製を保持する記憶システム100Bと記憶システム100Cを接続バス200により接続した構成である。さらに、記憶システム100Bと記憶システム100Cは、接続バス200により接続されている。以下の説明において、複製対象のデータを保持する記憶システム100と複製データを保持する記憶システム100との区別を容易とするために、複製対象のデータを保持する記憶システム100を正記憶システム100A、複製データを保持する記憶システム100を副記憶システム100Bおよび副記憶システム100Cとよぶこととする。なお、記憶システムの記憶領域は、分割して管理されており、分割された記憶領域を論理ボリュームと呼ぶこととする。

【0014】

論理ボリューム230の容量および記憶システム100内の物理的な格納位置（物理アドレス）は、記憶システム100に接続したコンピュータ等の保守端末もしくはホストコンピュータ180を用いて指定できる。各論理ボリューム230の物理アドレスは、後述するボリューム情報400に保存する。物理アドレスは、例えば、記憶システム100内の記憶装置150を識別する番号（記憶装置番号）と記憶装置内の記憶領域を一意に示す数値、例えば、記憶装置の記憶領域の先頭からの位置である。以下の説明では、物理アドレスは、記憶装置番号と記憶装置の記憶領域の先頭からの位置の組とする。以下の説明では、論理ボリュームは、1つの記憶装置の記憶領域であるが、論理アドレスと物理アドレスの変換により、1つの論理ボリュームを複数の記憶装置の記憶領域に対応づけることも

可能である。

【0015】

記憶システム100が保存しているデータの参照、更新は、論理ボリュームを識別する番号（論理ボリューム番号）と記憶領域を一意に示す数値、例えば、論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置により一意に指定することができ、以下、論理ボリューム番号と論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置（論理アドレス内位置）の組を論理アドレスとよぶ。

【0016】

以下の説明において、複製対象のデータと複製データとの区別を容易とするために、複製対象の論理ボリューム230を正論理ボリューム、複製データである論理ボリューム230を副論理ボリュームとよぶこととする。一対の正論理ボリュームと副論理ボリュームをペアとよぶ。正論理ボリュームと副論理ボリュームの関係および状態等は後述するペア情報500に保存する。

【0017】

論理ボリューム間のデータの更新順序を守るために、グループという管理単位を設ける。例えば、ホストコンピュータ180が、正論理ボリューム1のデータ1を更新し、その後、データ1を読み出し、データ1の数値を用いて、正論理ボリューム2のデータ2を更新する処理を行うとする。正論理ボリューム1から副論理ボリューム1へのデータ複製処理と、正論理ボリューム2から副論理ボリューム2へのデータ複製処理とが独立に行われる場合、副論理ボリューム1へのデータ1の複製処理より前に、副論理ボリューム2へのデータ2の複製処理が行われる場合がある。副論理ボリューム2へのデータ2の複製処理と副論理ボリューム1へのデータ1の複製処理との間に、故障等により副論理ボリューム1へのデータ1の複製処理が停止した場合、副論理ボリューム1と副論理ボリューム2のデータの整合性がなくなる。このような場合にも副論理ボリューム1と副論理ボリューム2のデータの整合性を保つために、データの更新順序を守る必要のある論理ボリュームは、同じグループに登録し、データの更新毎に、後述するグループ情報600の更新番号を割り当て、更新番号順に、副論理ボリュームに複製処理を行う。更新番号の代わりに更新時刻を用いてもよい。例えば、図1では、正記憶システム100Aの論理ボリューム（DATA1）と論理ボリューム（DATA2）がグループ1を構成する。さらに、論理ボリューム（DATA1）の複製である論理ボリューム（data1）と論理ボリューム（DATA2）の複製である論理ボリューム（data2）は、副記憶システム100C内でグループ1を構成する。同様に、論理ボリューム（DATA1）の複製である論理ボリューム（COPY1）と論理ボリューム（DATA2）の複製である論理ボリューム（COPY2）は、副記憶システム100B内でグループ1を構成する。

【0018】

データ複製対象である正論理ボリューム（DATA1、DATA2）のデータを更新する場合、副論理ボリューム（COPY1、COPY2）のデータを更新するために、正記憶システム100Aは、後述するジャーナルを作成し、正記憶システム100A内の論理ボリュームに保存する。本実施例の説明では、グループ毎にジャーナルのみを保存する論理ボリューム（以下、ジャーナル論理ボリュームとよぶ）を割り当てる。図1では、グループ1のジャーナル論理ボリュームは、論理ボリューム（JNL1）である。

【0019】

同様に、副記憶システム100Cの副論理ボリューム（data1、data2）のデータを更新する場合、副記憶システム100Cは、後述するジャーナルを作成し、副記憶システム100C内のジャーナル論理ボリュームに保存する。図1では、グループ1のジャーナル論理ボリュームは、論理ボリューム（Jnl1）である。

【0020】

副記憶システム100Bのグループにもジャーナル論理ボリュームを割り当てる。ジャーナル論理ボリュームは、正記憶システム100Aから副記憶システム100Bに転送したジャーナルを保存するために使用する。ジャーナルをジャーナル論理ボリュームに保存

することにより、例えば、副記憶システム100Bの負荷が高い場合、ジャーナル受信時に副論理ボリューム(COPY1、COPY2)のデータ更新を行わず、暫く後、副記憶システム100Bの負荷が低い時に、副論理ボリューム(COPY1、COPY2)のデータを更新することもできる。さらに、接続線200が複数ある場合、正記憶システム100Aから副記憶システム100Bへのジャーナルの転送を多重に行い、接続線200の転送能力を有効に利用することができる。更新順番のため、副記憶システム100Bに多くのジャーナルが溜まる可能性があるが、副論理ボリュームのデータ更新に直ぐに使用できないジャーナルは、ジャーナル論理ボリュームに格納することにより問題とならない。図1では、グループ1のジャーナル論理ボリュームは、論理ボリューム(JNL2)である。

【0021】

ジャーナルは、ライトデータと更新情報とから構成する。更新情報は、ライトデータを管理するための情報で、ライト命令を受信した時刻(更新時刻)、グループ番号、後述するグループ情報600の更新番号、ライト命令の論理アドレス、ライトデータのデータサイズ、ライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレス等からなる。更新情報は、ライト命令を受信した時刻と更新番号のどちらか一方のみを保持してもよい。ホストコンピュータ180からのライト命令内にライト命令の作成時刻が存在する場合は、ライト命令を受信した時刻の代わりに、当該ライト命令内の作成時刻を使用してもよい。図3と図21を用いて、ジャーナルの更新情報の例を説明する。更新情報310は、1999年3月17日の22時20分10秒に受信したライト命令を記憶する。当該ライト命令は、ライトデータを論理ボリューム番号1の記憶領域の先頭から700の位置に格納する命令であり、データサイズは300である。ジャーナルのライトデータは、論理ボリューム番号4(ジャーナル論理ボリューム)の記憶領域の先頭から1500の位置から格納されている。論理ボリューム番号1の論理ボリュームはグループ1に属し、グループ1のデータ複製開始から4番目のデータ更新であることがわかる。

【0022】

ジャーナル論理ボリュームは、例えば、図3に示すように、更新情報を格納する記憶領域(更新情報領域)とライトデータを格納する記憶領域(ライトデータ領域)に分割して使用する。更新情報領域は、更新情報領域の先頭から、更新番号の順に格納し、更新情報領域の終端に達すると、更新情報領域の先頭から格納する。ライトデータ領域は、ライトデータ領域の先頭からライトデータを格納し、ライトデータ領域の終端に達すると、ライトデータ領域の先頭から格納する。更新情報領域およびライトデータ領域の比は、固定値でもよいし、保守端末あるいはホストコンピュータ180により設定可能としてもよい。これらの情報は、後述するポイント情報700内に保持する。以下の説明では、ジャーナル論理ボリュームを更新情報とライトデータの領域に分割して、ジャーナル論理ボリュームを使用するが、論理ボリュームの先頭から、ジャーナル、つまり、更新情報とライトデータを連続に格納する方式を採用してもよい。

【0023】

図1を用いて、正記憶システム100Aの正論理ボリューム(DATA1)へのデータ更新を副記憶システム100Cの副論理ボリューム(data1)および副記憶システム100Bの副論理ボリューム(COPY1)に反映する動作について概説する。

【0024】

(1) 正記憶システム100Aは、ホストコンピュータ180から正論理ボリューム(DATA1)内のデータに対するライト命令を受信すると、後述する命令受信処理210およびリードライト処理220によって、正論理ボリューム(DATA1)内のデータ更新と、ジャーナル論理ボリューム(JNL1)へのジャーナルの保存と、副記憶システム100Cに副記憶システム100C内の副論理ボリューム(data1)の対応するデータの更新(リモートライト命令)の命令を行う(図1の270)。

【0025】

(2) 副記憶システム100Cは、正記憶システム100Aからのリモートライト命令

を受け、後述する命令受信処理 210 およびリードライト処理 220 によって、副論理ボリューム (data1) 内の対応するデータの更新と、ジャーナル論理ボリューム (Jnl1) にジャーナルの保存を行う (図 1 の 270)。

【0026】

(3) 正記憶システム 100A は、リモートライト命令の応答を受けた後、ホストコンピュータにライト命令の終了を報告する。従って、正記憶システム 100A 内の正論理ボリューム (DATA1) と副記憶システム 100C 内の副論理ボリューム (data1) のデータは完全に一致する。このようなデータ複製を同期のデータ複製とよぶ。

【0027】

(4) 副記憶システム 100B は、後述するジャーナルリード処理 240 によって、正記憶システム 100A からジャーナルをリードし、リードライト処理 220 によって、ジャーナル論理ボリューム (JNL2) にジャーナルを保存する (図 1 の 280)。

【0028】

(5) 正記憶システム 100A は、副記憶システム 100B からジャーナルリード命令を受信すると、後述する命令受信処理 210 およびリードライト処理 220 によって、ジャーナル論理ボリューム (JNL1) からジャーナルを読み出し、副記憶システム 100B に送信する (図 1 の 280)。

【0029】

(6) 副記憶システム 100B は、後述するリストア処理 250 およびリードライト処理 220 によって、ポインタ情報 700 を用いて、更新番号の昇順に、ジャーナル論理ボリューム (JNL2) からジャーナルを読み出し、副論理ボリューム (COPY1) のデータを更新する (図 1 の 290)。従って、正記憶システム 100A 内の正論理ボリューム (DATA1) と副記憶システム 100B 内の副論理ボリューム (COPY1) のデータは、正論理ボリューム (DATA1) の更新の暫く後には、完全に一致する。このようなデータ複製を非同期のデータ複製とよぶ。

【0030】

記憶システム 100 の内部構造を図 2 に示す。記憶システム 100 は、1 つ以上のホストアダプタ 110、1 つ以上のディスクアダプタ 120、1 つ以上のキャッシュメモリ 130、1 つ以上の共有メモリ 140、1 つ以上の記憶装置 150、1 つ以上のコモンバス 160、1 つ以上の接続線 170 を備えて構成される。ホストアダプタ 110、ディスクアダプタ 120、キャッシュメモリ 130、共有メモリ 140 はコモンバス 160 により相互間が接続されている。コモンバス 160 は、コモンバス 160 の障害時のために 2 重化されてもよい。ディスクアダプタ 120 と記憶装置 150 とは接続線 170 によって接続されている。また、図示していないが、記憶システム 100 の設定、監視、保守等を行うための保守端末が全てのホストアダプタ 110 とディスクアダプタ 120 とに専用線を用いて接続されている。

【0031】

ホストアダプタ 110 は、ホストコンピュータ 180 とキャッシュメモリ 130 間のデータ転送を制御する。ホストアダプタ 110 は、接続線 190 および接続線 200 によりホストコンピュータ 180 もしくは、他の記憶システム 100 と接続される。ディスクアダプタ 120 は、キャッシュメモリ 130 と記憶装置 150 との間のデータ転送を制御する。キャッシュメモリ 130 は、ホストコンピュータ 180 から受信したデータあるいは記憶装置 150 から読み出したデータを一時的に保持するメモリである。共有メモリ 140 は、記憶システム 100 内の全てのホストアダプタ 110 とディスクアダプタ 120 とが共有するメモリである。

【0032】

ボリューム情報 400 は、論理ボリュームを管理する情報であり、ボリューム状態、フォーマット形式、容量、同期ペア番号、非同期ペア番号、物理アドレスを保持する。図 4 にボリューム情報 400 の一例を示す。ボリューム情報 400 は、ホストアダプタ 110 およびディスクアダプタ 120 から参照可能なメモリ、例えば共有メモリ 140 に保存さ

れる。ボリューム状態は、“正常”、“正”、“副”、“異常”、“未使用”のいずれかを保持する。ボリューム状態が“正常”もしくは“正”である論理ボリューム230は、ホストコンピュータ180から正常にアクセス可能な論理ボリューム230であることを示す。ボリューム状態が“副”である論理ボリューム230は、ホストコンピュータ180からのアクセスを許可してもよい。ボリューム状態が“正”である論理ボリューム230は、データの複製が行われている論理ボリューム230であることを示す。ボリューム状態が“副”である論理ボリューム230は、複製に使用されている論理ボリューム230であることを示す。ボリューム状態が“異常”の論理ボリューム230は、障害により正常にアクセスできない論理ボリューム230であることを示す。障害とは、例えば、論理ボリューム230を保持する記憶装置150の故障である。ボリューム状態が“未使用”の論理ボリューム230は、使用していない論理ボリューム230であることを示す。同期ペア番号および非同期ペア番号は、ボリューム状態が“正”もしくは“副”の場合に有効であり、後述するペア情報500を特定するためのペア番号を保持する。保持するペア番号が存在しない場合は、無効値（例えば、“0”）を設定する。図4に示す例では、論理ボリューム1は、フォーマット形式がOPEN3、容量が3GB、記憶装置番号1の記憶装置150の記憶領域の先頭からデータが格納されており、アクセス可能であり、データの複製対象であることを示す。

【0033】

ペア情報500は、ペアを管理する情報であり、ペア状態、正記憶システム番号、正論理ボリューム番号、副記憶システム番号、副論理ボリューム番号、グループ番号、コピー済みアドレスを保持する。図5にペア情報500の一例を示す。ペア情報500は、ホストアダプタ110およびディスクアダプタ120から参照可能なメモリ、例えば共有メモリ140に保存する。ペア状態は、“正常”、“異常”、“未使用”、“コピー未”、“コピー中”のいずれかを保持する。ペア状態が“正常”の場合は、正論理ボリューム230のデータ複製が正常に行われていることを示す。ペア状態が“異常”の場合は、障害により正論理ボリューム230の複製が行えないことを示す。障害とは、例えば、接続パス200の断線などである。ペア状態が“未使用”の場合は、当該ペア番号の情報は有効でないことを示す。ペア状態が“コピー中”の場合は、後述する初期コピー処理中であることを示す。ペア状態が“コピー未”の場合は、後述する初期コピー処理が未だ行われていないことを示す。正記憶システム番号は、正論理ボリューム230を保持する正記憶システム100Aを特定する番号を保持する。副記憶システム番号は、副論理ボリューム230を保持する副記憶システム100Bを特定する番号を保持する。グループ番号は、正記憶システムの場合は、正論理ボリュームが属するグループ番号を保持する。副記憶システムの場合は、副論理ボリュームが属するグループ番号を保持する。コピー済みアドレスは、後述する初期コピー処理にて説明する。図5のペア情報1は、データ複製対象が正記憶システムA内の正論理ボリューム1であり、データ複製先が副記憶システムB内の副論理ボリューム1であり、データ複製処理が行われていることを示す。

【0034】

グループ情報600は、グループ状態、ペア集合、ジャーナル論理ボリューム番号、更新番号、複製種類、相手記憶システム番号、相手グループ番号を保持する。図6にグループ情報600の一例を示す。グループ情報600は、ホストアダプタ110およびディスクアダプタ120から参照可能なメモリ、例えば共有メモリ140に保存する。グループ状態は、“正常”、“異常”、“未使用”、“停止”、“準備中”のいずれかを保持する。グループ状態が“正常”の場合は、ペア集合の少なくともひとつのペア状態が“正常”であることを示す。グループ状態が“異常”の場合は、ペア集合の全てのペア状態が“異常”であることを示す。グループ状態が“未使用”の場合は、当該グループ番号の情報は有効でないことを示す。正記憶システムの場合、グループ状態の“停止”は、ジャーナルの作成を一時的に行わないことを示す。これは、グループ状態が“正常”の場合に、ジャーナルの作成を一時的に停止したい場合に使用する。副記憶システムの場合、グループ状態の“停止”は、ジャーナルリード処理を一時的に行わないことを示す。これは、グルー

プ状態が“正常”の場合に、正記憶システムからジャーナルをリードすることを一時的に停止したい場合に使用する。グループ状態が“準備中”の場合は、後述するデータ複製開始処理中であることを示す。正記憶システムの場合、ペア集合はグループ番号が示すグループに属する全ての正論理ボリュームのペア番号を保持する。副記憶システムの場合、ペア集合はグループ番号が示すグループに属する全ての副論理ボリュームのペア番号を保持する。ジャーナル論理ボリューム番号は、当該グループ番号のグループに属するジャーナル論理ボリューム番号を示す。当該グループ番号のグループに属するジャーナル論理ボリュームが存在しない場合は、無効値（例えば、“0”）を設定する。更新番号は、初期値は1であり、ジャーナルを作成した場合に変更する。更新番号は、ジャーナルの更新情報に記憶し、副記憶システム100Bにて、データの更新順を守るために使用する。複製種類は、“同期”、“非同期”のいずれかを保持する。複製種類が“同期”の場合、正論理ボリュームと副論理ボリュームの更新は同時に行われる。従って、正論理ボリュームのデータと副論理ボリュームのデータは完全に一致する。複製種類が“非同期”の場合、副論理ボリュームの更新は、正論理ボリュームの更新の後に行われる。従って、正論理ボリュームのデータと副論理ボリュームのデータは、一致していない（副論理ボリュームのデータは正論理ボリュームの古いデータ）場合があり、暫く後、副論理ボリュームのデータは正論理ボリュームのデータと完全に一致する。正記憶システムの場合、相手記憶システム番号は、グループに属するペアの副論理ボリュームを保持する副記憶システム番号を保持する。副記憶システムの場合、相手記憶システム番号は、グループに属するペアの正論理ボリュームを保持する正記憶システム番号を保持する。正記憶システムの場合、相手グループ番号は、グループに属するペアの副論理ボリュームが属するグループ番号を保持する。副記憶システムの場合、相手グループ番号は、グループに属するペアの正論理ボリュームが属するグループ番号を保持する。例えば、図6のグループ情報1は、ペア情報1, 2から、正論理ボリューム1, 2と、ジャーナル論理ボリューム4から構成されており、正常にデータの複製処理（非同期）が行われていることを示す。

【0035】

ポインタ情報700は、グループ毎に保持し、当該グループのジャーナル論理ボリュームを管理する情報であり、更新情報領域先頭アドレス、ライトデータ領域先頭アドレス、更新情報最新アドレス、更新情報最古アドレス、ライトデータ最新アドレス、ライトデータ最古アドレス、リード開始アドレス、リトライ開始アドレスを保持する。図7および図8にポインタ情報700の一例を示す。更新情報領域先頭アドレスは、ジャーナル論理ボリュームの更新情報を格納する記憶領域（更新情報領域）の先頭の論理アドレスを保持する。ライトデータ領域先頭アドレスは、ジャーナル論理ボリュームのライトデータを格納する記憶領域（ライトデータ領域）の先頭の論理アドレスを保持する。更新情報最新アドレスは、次にジャーナルを格納する場合に、更新情報の保存に使用する先頭の論理アドレスを保持する。更新情報最古アドレスは、最古の（更新番号が小さい）ジャーナルの更新情報を保存する先頭の論理アドレスを保持する。ライトデータ最新アドレスは、次にジャーナルを格納する場合に、ライトデータの保存に使用する先頭の論理アドレスを保持する。ライトデータ最古アドレスは、最古の（更新番号が小さい）ジャーナルのライトデータを保存する先頭の論理アドレスを保持する。リード開始アドレスとリトライ開始アドレスは、正記憶システム100Aのみで使用し、後述するジャーナルリード受信処理にて使用する。図7および図8のポインタ情報700の例では、ジャーナルの更新情報を保存する領域（更新情報領域）は、論理ボリューム4の記憶領域の先頭から699の位置までであり、ジャーナルのライトデータを保存する領域（ライトデータ領域）は、論理ボリューム4の記憶領域の700の位置から2699の位置までである。ジャーナルの更新情報は、論理ボリューム4の記憶領域の200の位置から499の位置まで保存されており、次のジャーナルの更新情報は、論理ボリューム4の記憶領域の500の位置から保存する。ジャーナルのライトデータは論理ボリューム4の記憶領域の1300の位置から2199の位置まで保存されており、次のジャーナルのライトデータは、論理ボリューム4の記憶領域の2200の位置から保存する。

【0036】

下記の説明では、1つのグループに1つのジャーナル論理ボリュームを割り当てる形態で説明しているが、1つのグループに複数のジャーナル論理ボリュームを割り当ててもよい。例えば、1つのグループに2つのジャーナル論理ボリュームを割り当て、ジャーナル論理ボリューム毎にポインタ情報700を設け、交互にジャーナルを格納する。これにより、ジャーナルの記憶装置150への書き込みが分散でき、性能の向上が見込める。さらに、ジャーナルのリード性能も向上する。別の例としては、1つのグループに2つのジャーナル論理ボリュームを割り当て、通常は、1つのジャーナル論理ボリュームのみを使用する。もう一方のジャーナル論理ボリュームは、使用しているジャーナル論理ボリュームの性能が低下した場合もしくは故障して使用できない場合に使用する。性能が低下する例は、ジャーナル論理ボリュームが、複数の記憶装置150から構成され、RAID方式でデータを保持しており、RAIDを構成する記憶装置150の一台が故障中の場合である。

【0037】

なお、上述のボリューム情報400、ペア情報500、グループ情報600、及びポインタ情報700等は、共有メモリ140に格納されていることが好ましい。しかし、本実施例は、この場合に限られず、これらの情報を、キャッシュメモリ130、ホストアダプタ110、ディスクアダプタ120、その他記憶装置150に集中して格納または分散して格納することもよい。

【0038】

次に、正記憶システム100Aから副記憶システム100Bおよび副記憶システム100Cに対して、データ複製を開始する手順（データ複製開始処理）を図9、図10を用いて説明する。

【0039】

(1) グループ作成について説明する（ステップ900）。ユーザは、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、正記憶システム100Aのグループ情報600を参照し、グループ状態が“未使用”のグループ番号Aを取得する。同様に、副記憶システム100B（もしくは副記憶システム100C）のグループ番号Bを取得する。ユーザは、正記憶システム100Aに、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、グループ作成指示を行う。グループ作成指示は、指示対象グループ番号A、相手記憶システム番号B、相手グループ番号B、複製種類からなる。

【0040】

グループ作成指示を受けて、正記憶システム100Aは、グループ情報600を変更する。具体的には、正記憶システム100Aは、指示対象グループ番号Aのグループ情報600のグループ状態を“準備中”に、相手記憶システム番号を、指示された相手記憶システム番号Bに、相手グループ番号を、指示された相手グループ番号Bに、複製種別を指示された複製種別に変更する。グループ情報600の更新番号を1（初期値）に設定する。さらに、正記憶システム100Aは、相手記憶システム番号Bの記憶システムに対して、グループ作成指示を行う。グループ作成指示の指示対象グループ番号は相手グループ番号B、相手記憶システム番号は正記憶システム100Aの記憶システム番号、相手グループ番号は指示対象グループ番号A、複製種別は指示された複製種別とする。

【0041】

(2) ペア登録について説明する（ステップ910）。ユーザは、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、データ複製対象を示す情報とデータ複製先を示す情報を指定し、ペア登録指示を正記憶システム100Aに行う。データ複製対象を示す情報は、データ複製対象のグループ番号Aと正論理ボリューム番号Aである。データ複製先を示す情報は、複製データを保存する副記憶システム100B内の副論理ボリューム番号Bである。

【0042】

前記ペア登録指示を受けて、正記憶システム100Aは、ペア情報500からペア情報

が“未使用”のペア番号を取得し、ペア状態を“コピー未”に、正記憶システム番号に正記憶システム100Aを示す正記憶システム番号Aを、正論理ボリューム番号に指示された正論理ボリューム番号Aを、副記憶システム番号にグループ情報600のグループ番号Aの相手記憶システム番号を、副論理ボリューム番号に指示された副論理ボリューム番号Bを、グループ番号に指示されたグループ番号Aを設定する。指示されたグループ番号Aのグループ情報600のペア集合に前記取得したペア番号を追加し、正論理ボリューム番号Aのボリューム状態を“正”に変更する。

【0043】

正記憶システム100Aは、指示されたグループ番号Aのグループ情報600の相手記憶システムに対して、正記憶システム100Aを示す正記憶システム番号A、グループ番号Aのグループ情報600の相手グループ番号B、正論理ボリューム番号A、および副論理ボリューム番号Bを通知し、ペア登録を命令する。副記憶システム100Bは、ペア情報500から未使用のペア番号を取得し、ペア状態を“コピー未”に、正記憶システム番号に通知された正記憶システム番号Aを、正論理ボリューム番号に通知された正論理ボリューム番号Aを、副記憶システム番号に副記憶システム番号Bを、副論理ボリューム番号に通知された副論理ボリューム番号Bを、グループ番号に通知されたグループ番号Bを設定する。さらに、副記憶システム100Bは、指示されたグループ番号Bのグループ情報のペア集合に前記取得したペア番号を追加し、副論理ボリューム番号Bのボリューム状態を“副”に変更する。

【0044】

以上の動作を全てのデータ複製対象のペアに対して行う。

【0045】

前記の説明では、論理ボリュームのグループへの登録と、論理ボリュームのペアの設定を同時に行う処理を説明したが、それぞれ個別に行ってもよい。

【0046】

(3) ジャーナル論理ボリューム登録について説明する(ステップ920)。ユーザは、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、ジャーナルの保存に使用する論理ボリューム(ジャーナル論理ボリューム)をグループに登録する指示(ジャーナル論理ボリューム登録指示)を正記憶システム100Aに行う。ジャーナル論理ボリューム登録指示は、グループ番号と論理ボリューム番号からなる。

【0047】

正記憶システム100Aは、指示されたグループ番号のグループ情報600のジャーナル論理ボリューム番号に指示された論理ボリューム番号を登録する。さらに、当該論理ボリュームのボリューム情報400のボリューム状態を“正常”に設定する。

【0048】

同様に、ユーザは、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、副記憶システム100Bのボリューム情報400を参照し、副記憶システム100B、グループ番号B、ジャーナル論理ボリュームとして使用する論理ボリューム番号を指定し、ジャーナル論理ボリューム登録を正記憶システム100Aに行う。正記憶システム100Aは、ジャーナル論理ボリューム登録指示を副記憶システム100Bに転送する。副記憶システム100Bは、指示されたグループ番号Bのグループ情報600のジャーナル論理ボリューム番号に指示された論理ボリューム番号を登録する。さらに当該論理ボリュームのボリューム情報400のボリューム状態を“正常”に設定する。

【0049】

ユーザは、副記憶システム100Bの保守端末あるいは副記憶システム100Bに接続したホストコンピュータ180を使用して、グループ番号、ジャーナル論理ボリュームとして使用する論理ボリューム番号を指定し、ジャーナル論理ボリューム登録指示を副記憶システム100Bに行ってもよい。副記憶システム100Cに対しても同様に行う。

【0050】

以上の動作を全てのジャーナル論理ボリュームとして使用する論理ボリュームに対して

行う。ステップ910とステップ920の順は逆でもよい。

【0051】

(4) データ複製処理開始について説明する(ステップ930)。ユーザは、保守端末あるいはホストコンピュータ180を使用して、データ複製処理を開始する複製種類が同期のグループ番号Cと複製種類が非同期のグループ番号Bを指定し、データ複製処理の開始を正記憶システム100Aに指示する。正記憶システム100Aは、グループBに属する全てのペア情報400のコピー済みアドレスを0に設定する。

【0052】

正記憶システム100Aは、グループ番号Bのグループ情報600の相手記憶システム100Bに対し、グループ番号Bのグループ情報600の相手グループ番号のグループ状態を“正常”に変更する事と後述するジャーナルリード処理およびリストア処理の開始を指示する。正記憶システム100Aは、グループ番号Cのグループ情報600の相手記憶システム100Cに対し、グループ番号Cのグループ情報600の相手グループ番号のグループ状態を“正常”に変更する事を指示する。

【0053】

正記憶システム100Aは、グループ番号Cのグループ状態とグループ番号Bのグループ状態を“正常”に変更し、後述する初期コピー処理を開始する。

【0054】

前記の説明では、同期のデータ複製処理と非同期のデータ複製処理の開始を同時に指示していたが、それぞれ個別に行ってもよい。

【0055】

(5) 初期コピー終了について説明する(ステップ940)。

【0056】

初期コピーが終了すると、正記憶システム100Aは、初期コピー処理の終了を副記憶システム100Bおよび副記憶システム100Cに通知する。副記憶システム100Bおよび副記憶システム100Cは、グループBおよびグループCに属する全ての副論理ボリュームのペア状態を“正常”に変更する。

【0057】

図10は、初期コピー処理のフローチャートである。初期コピー処理は、データ複製対象の正論理ボリュームの全記憶領域に対し、ペア情報500のコピー済みアドレスを用い、記憶領域の先頭から順に、単位サイズ毎にジャーナルを作成する。コピー済みアドレスは、初期値は0であり、ジャーナルの作成毎に、作成したデータ量を加算する。論理ボリュームの記憶領域の先頭から、コピー済みアドレスの一つ前までは、初期コピー処理にてジャーナルは作成済みである。初期コピー処理を行うことにより、正論理ボリュームの更新されていないデータを副論理ボリュームに転送することが可能となる。以下の説明では、正記憶システム100A内のホストアダプタAが処理を行うように記載しているが、ディスクアダプタ120が行ってもよい。

【0058】

(1) 正記憶システム100A内のホストアダプタAは、処理対象の非同期複製のグループBに属するペアでペア状態が“コピー未”である正論理ボリュームAを得、ペアの状態を“コピー中”に変更し、以下の処理を繰り返す(ステップ1010、1020)。正論理ボリュームAが存在しない場合は、処理を終了する(ステップ1030)。

【0059】

(2) ステップ1020にて、論理ボリュームAが存在した場合、ホストアダプタAは、単位サイズ(例えば、1MB)のデータを対象にジャーナルを作成する。ジャーナル作成処理は後述する(ステップ1040)。

【0060】

(3) ホストアダプタAは、正論理ボリュームAの同期ペアである副論理ボリュームのデータを更新するために、同期ペアである副論理ボリュームを保持する副記憶システムCにリモートライト命令を送信する。リモートライト命令は、ライト命令、論理アドレス(

論理ボリュームは同期ペア番号の副論理ボリュームC、論理ボリューム内位置はコピー済みアドレス)、データ量(単位サイズ)、ステップ1040で使用した更新番号を含んでいる。なお、更新番号の代わりにジャーナルを作成した時刻でもよい(ステップ1045)。リモートライト命令を受信した場合の副記憶システムCの動作は後述する命令受信処理210にて説明する。

【0061】

(4) ホストアダプタAは、リモートライト命令の応答を受信後、コピー済みアドレスに作成したジャーナルのデータサイズを加算する(ステップ1050)。

【0062】

(5) コピー済みアドレスが、正論理ボリュームAの容量に達するまで、上記処理を繰り返す(ステップ1060)。コピー済みアドレスが、正論理ボリュームAの容量と等しくなった場合、正論理ボリュームAの全記憶領域に対してジャーナルを作成したため、ペア状態を“正常”に更新し、他の正論理ボリュームの処理を開始する(ステップ1070)。

【0063】

前記のフローチャートでは、論理ボリュームを1つずつ対象とするように説明したが、複数の論理ボリュームを同時に処理してもよい。

【0064】

図11は命令受信処理210の処理を説明する図、図12は命令受信処理210のフローチャート、図13はジャーナル作成処理のフローチャート、図23はリモートライト命令受信処理のフローチャート、図24はジャーナル複製処理のフローチャートである。以下、これらを用いて、正記憶システム100Aが、ホストコンピュータ180からデータ複製対象の論理ボリューム230にライト命令を受信した場合の動作について説明する。

【0065】

(1) 記憶システム100A内のホストアダプタAは、ホストコンピュータからアクセス命令を受信する。アクセス命令は、リード、ライト、後述するジャーナルリード等の命令、命令対象の論理アドレス、データ量等を含んでいる。以下、アクセス命令内の論理アドレスを論理アドレスA、論理ボリューム番号を論理ボリュームA、論理ボリューム内位置を論理ボリューム内位置A、データ量をデータ量Aとする(ステップ1200)。

【0066】

(2) ホストアダプタAは、アクセス命令を調べる(ステップ1210、1215、1228)。ステップ1215の調べで、アクセス命令がジャーナルリード命令の場合は、後述するジャーナルリード受信処理を行う(ステップ1220)。アクセス命令が、リモートライト命令の場合は、後述するリモートライト命令受信処理を行う(ステップ2300)。それら以外の命令、例えば、リード命令の場合は、従来技術と同じようにリード処理を行う(ステップ1230)。

【0067】

(3) ステップ1210の調べで、アクセス命令がライト命令の場合は、論理ボリュームAのボリューム情報400を参照し、ボリューム状態を調べる(ステップ1240)。ステップ1240の調べで、論理ボリュームAのボリューム状態が、“正常”もしくは“正”以外の場合は、論理ボリュームAへのアクセスは不可能なため、ホストコンピュータ180に異常終了を報告する(ステップ1245)。

【0068】

(4) ステップ1240の調べで、論理ボリュームAのボリューム状態が、“正常”、“正”のいずれかの場合は、ホストアダプタAは、キャッシュメモリ130を確保し、ホストコンピュータ180にデータ受信の準備ができたことを通知する。ホストコンピュータ180は、その通知を受け、ライトデータを正記憶システム100Aに送信する。ホストアダプタAは、ライトデータを受信し、当該キャッシュメモリ130に保存する(ステップ1250、図11の1100)。

【0069】

(5) ホストアダプタ A は、論理ボリューム A のボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、論理ボリューム A が非同期複製対象かどうかを調べる (ステップ 1260)。ステップ 1260 の調べで、論理ボリューム A のボリューム状態が“正”かつ、論理ボリューム A の非同期ペア番号のペアのペア状態が“正常”かつ、当該ペアが属するグループのグループ状態が“正常”である場合は、論理ボリューム A が非同期複製対象であるため、後述するジャーナル作成処理を行う (ステップ 1265)。

【0070】

(6) ホストアダプタ A は、論理ボリューム A のボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、論理ボリューム A が同期複製対象かどうかを調べる (ステップ 1267)。ステップ 1267 の調べで、論理ボリューム A のボリューム状態が“正”かつ、論理ボリューム A の同期ペア番号のペアのペア状態が“正常”かつ、当該ペアが属するグループのグループ状態が“正常”である場合は、論理ボリューム A が同期複製対象であるため、同期ペア番号のペアの副記憶システム C に、ホストコンピュータ 180 から受信したライトデータを保存するリモートライト命令を送信する (図 11 の 1185)。リモートライト命令は、ライト命令、論理アドレス (論理ボリューム番号は、同期ペア番号のペアの副論理ボリューム C、論理ボリューム内位置は論理ボリューム内位置 A)、データ量 A、ステップ 1265 で使用した更新番号を含んでいる。なお、更新番号の代わりにホストコンピュータ 180 からライト命令を受信した時刻でもよい。ステップ 1267 の調べで、同期複製対象の論理ボリュームでない場合、もしくは、ステップ 1268 のジャーナル作成処理が成功しなかった場合は、更新番号に無効を示す数値“0”を設定する。

【0071】

(7) ステップ 1267 もしくは、ステップ 1268 のリモートライト命令の応答を受信した後、ホストアダプタ A は、ディスクアダプタ 120 にライトデータを論理アドレス A に対応する記憶装置 150 の記憶領域に書き込むことを命令し (図 11 の 1160)、ホストコンピュータ 180 に終了報告する (ステップ 1270、1280)。その後、当該ディスクアダプタ 120 は、リードライト処理により、前記記憶領域にライトデータを保存する (図 11 の 1170)。

【0072】

次に、ジャーナル作成処理について説明する。

【0073】

(1) ホストアダプタ A は、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態を調べる (ステップ 1310)。ステップ 1310 の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が、“異常”の場合は、ジャーナル論理ボリュームにジャーナルの格納が不可能なため、グループ状態を“異常”に変更し、処理を終了する (ステップ 1315)。この場合、ジャーナル論理ボリュームを正常な論理ボリュームに変更する等を行う。

【0074】

(2) ステップ 1310 の調べで、ジャーナル論理ボリュームが正常である場合、ジャーナル作成処理を継続する。ジャーナル作成処理は、初期コピー処理内の処理であるか、命令受信処理内の処理であるかによって処理が異なる (ステップ 1320)。ジャーナル作成処理が命令受信処理内の処理の場合は、ステップ 1330 からの処理を行う。ジャーナル作成処理が初期コピー処理内の場合は、ステップ 1370 からの処理を行う。

【0075】

(3) ジャーナル作成処理が命令受信処理内の処理の場合、ホストアダプタ A は、ライト対象の論理アドレス A が、初期コピー処理の処理対象となったかを調べる (ステップ 1330)。論理ボリューム A のペア状態が“コピー未”の場合は、後に初期コピー処理にてジャーナル作成処理が行われるため、ジャーナルを作成せずに処理を終了する (ステップ 1335)。論理ボリューム A のペア状態が“コピー中”の場合は、コピー済みアドレスが論理アドレス内位置 A と等しいもしくは、小さい場合は、後に初期コピー処理にてジャーナル作成処理が行われるため、ジャーナルを作成せずに処理を終了する (ステップ 1335)。上記以外、つまり、論理ボリューム A のペア状態が“コピー中”かつコピー済

みアドレスが論理アドレス内位置 A より大きい場合もしくは、論理ボリューム A のペア状態が“正常”の場合は、既に初期コピー処理が完了しているため、ジャーナル作成処理を継続する。

【0076】

(4) 次に、ホストアダプタ A は、ジャーナルがジャーナル論理ボリュームに格納可能であるかを調べる。ポインタ情報 700 を用い、更新情報領域の未使用領域の有無を調べる（ステップ 1340）。ポインタ情報 700 の更新情報最新アドレスと更新情報最古アドレスが等しい場合は、更新情報領域に未使用領域が存在しないため、ジャーナル作成失敗として処理を終了する（ステップ 1390）。

【0077】

ステップ 1340 の調べで、更新情報領域に未使用領域が存在する場合は、ポインタ情報 700 を用い、ライトデータ領域にライトデータが格納できるかを調べる（ステップ 1345）。ライトデータ最古アドレスが、ライトデータ最新アドレスとライトデータ最新アドレスにデータ量 A を足した数値の範囲にある場合、当該ライトデータをライトデータ領域に格納できないため、ジャーナル作成失敗として処理を終了する（ステップ 1390）。

【0078】

(5) ジャーナルが格納可能である場合、ホストアダプタ A は、更新番号と更新情報を格納する論理アドレスとライトデータを格納する論理アドレスを取得し、更新情報をキャッシュメモリ 130 内に作成する。更新番号は、対象グループのグループ情報 600 から取得し、1 を足した数値をグループ情報 600 の更新番号に設定する。更新情報を格納する論理アドレスは、ポインタ情報 700 の更新情報最新アドレスであり、更新情報のサイズを足した数値をポインタ情報 700 の更新情報最新アドレスに設定する。ライトデータを格納する論理アドレスは、ポインタ情報 700 のライトデータ最新アドレスであり、ライトデータ最新アドレスにデータ量 A を足した数値をポインタ情報 700 のライトデータ最新アドレスに設定する。

【0079】

ホストアダプタ A は、上記取得した数値とグループ番号、ライト命令を受信した時刻、ライト命令内の論理アドレス A、データ量 A を更新情報に設定する（ステップ 1350、図 11 の 1120）。例えば、図 6 に示すグループ情報 600、図 7 に示すポインタ情報 700 の状態で、グループ 1 に属する正論理ボリューム 1 の記憶領域の先頭から 800 の位置にデータサイズ 100 のライト命令を受信した場合、図 22 に示す更新情報を作成する。グループ情報の更新番号は 6、ポインタ情報の更新情報最新アドレスは 600（更新情報のサイズは 100 とする）、ライトデータ最新アドレスは 2300 となる。

【0080】

(6) ホストアダプタ A は、ディスクアダプタ 120 に、ジャーナルの更新情報とライトデータを記憶装置 150 に書き込むことを命令し、正常終了する（ステップ 1360、図 11 の 1130、1140、1150）。

【0081】

(7) ジャーナル作成処理が、初期コピー処理内の処理の場合は、ステップ 1370 からの処理を行う。ホストアダプタ A は、ジャーナルが作成可能であるかを調べる。ポインタ情報 700 を用い、更新情報領域の未使用領域の有無を調べる（ステップ 1370）。ポインタ情報 700 の更新情報最新アドレスと更新情報最古アドレスが等しい場合は、更新情報領域に未使用領域が存在しないため、ジャーナル作成失敗として処理を終了する（ステップ 1390）。本実施例で示した初期コピー処理の場合、ジャーナルのライトデータは、正論理ボリュームからリードし、ライトデータ領域は使用しないため、ライトデータ領域の未使用領域の確認は不要である。

【0082】

(8) ステップ 1370 の調べで、ジャーナルが作成可能である場合、ホストアダプタ A は、更新情報をキャッシュメモリ 130 内に作成する。更新情報のライト命令を受信し

た時刻は、更新番号を取得した時刻を設定する。グループ番号は、論理ボリュームの非同期ペア番号が属するグループ番号を設定する。更新番号は、グループ情報600から取得し、1を足した数値をグループ情報600の更新番号に設定する。ライト命令の論理アドレスとライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレスは、初期コピー処理対象の論理アドレス（ペア情報のコピー済みアドレス）を設定する。ライトデータのデータサイズは、初期コピー処理の単位サイズを設定する。更新情報を格納する論理アドレスは、ポインタ情報700の更新情報最新アドレスの位置であり、更新情報のサイズを足した数値をポインタ情報700の更新情報最新アドレスに設定する（ステップ1380、図11の1120）。

【0083】

(9) ホストアダプタAは、ディスクアダプタ120に、更新情報を記憶装置150に書き込むことを命令し、正常終了する（ステップ1385、図11の1140、1150）。

【0084】

上記説明では、更新情報をキャッシュメモリ130内に存在するように記載しているが、共有メモリ140内等に格納してもよい。

【0085】

ライトデータの記憶装置150への書き込みは、非同期、つまり、ステップ1360およびステップ1385の直後でなくともよい。ただし、ホストコンピュータ180が、論理アドレスAにライト命令を再び行った場合、ジャーナルのライトデータが上書きされるため、ホストコンピュータ180からライトデータを受信する前に、ジャーナルのライトデータは、更新情報のジャーナル論理ボリュームの論理アドレスに対応する記憶装置150に書き込む必要がある。もしくは、別のキャッシュメモリに退避し、後に更新情報のジャーナル論理ボリュームの論理アドレスに対応する記憶装置150に書き込みを行ってもよい。

【0086】

前述したジャーナル作成処理では、ジャーナルを記憶装置150に保存するとしていたが、ジャーナル用に予め一定量のキャッシュメモリ130を用意しておき、当該キャッシュメモリを全て使用してから、記憶装置150にジャーナルを保存してもよい。ジャーナル用のキャッシュメモリ量は、例えば、保守端末から指定する。

【0087】

次に、副記憶システム100CのホストアダプタCが、正記憶システム100Aからリモートライト命令を受信した場合の処理（リモートライト命令受信処理）について説明する。リモートライト命令は、ライト命令、論理アドレス（副論理ボリュームC、論理ボリューム内位置A）、データ量A、更新番号を含んでいる。

【0088】

(1) 副記憶システム100C内のホストアダプタCは、論理ボリュームCのボリューム情報400を参照し、副論理ボリュームCのボリューム状態を調べる（ステップ2310）。ステップ2310の調べで、論理ボリュームCのボリューム状態が、“副”以外の場合は、論理ボリュームCへのアクセスは不可能なため、正記憶システム100Aに異常終了を報告する（ステップ2315）。

【0089】

(2) ステップ2310の調べで、論理ボリュームCのボリューム状態が、“副”の場合は、ホストアダプタCは、キャッシュメモリ130を確保し、正記憶システム100Aにデータ受信の準備ができたことを通知する。正記憶システム100Aは、その通知を受け、ライトデータを副記憶システム100Cに送信する。ホストアダプタCは、ライトデータを受信し、当該キャッシュメモリ130に保存する（ステップ2320）。

【0090】

(3) リモートライト命令に含まれる更新番号を調べ、無効値“0”の場合は、正記憶システム100Aにてジャーナルが作成されていないため、ステップ2400のジャーナ

ル複製処理を行わない（ステップ2330）。

【0091】

（4）リモートライト命令に含まれる更新番号を調べ、有効値（“0”以外）の場合は、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態を調べる。ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“異常”の場合は、ジャーナル論理ボリュームにジャーナルの格納が不可能なため、ステップ2400のジャーナル複製処理を行わない（ステップ2340）。

【0092】

（5）ステップ2340の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“正常”の場合は、後述するジャーナル複製処理2400を行う。

【0093】

（6）ホストアダプタCは、ディスクアダプタ120にライトデータをリモートライト命令の論理アドレスに対応する記憶装置150の記憶領域に書き込むことを命令し、正記憶システムAに終了報告する（ステップ2360、2370）。その後、当該ディスクアダプタ120は、リードライト処理により、前記憶領域にライトデータを保存する。

【0094】

次に、ジャーナル複製処理2400について説明する。

【0095】

（1）ホストアダプタCは、ジャーナルがジャーナル論理ボリュームに格納可能であることを調べる。ポインタ情報700を用い、更新情報領域の未使用領域の有無を調べる（ステップ2410）。ポインタ情報700の更新情報最新アドレスと更新情報最古アドレスが等しい場合は、更新情報領域に未使用領域が存在しないため、最古のジャーナルの記憶領域を開放し、更新情報領域を確保する（ステップ2415）。次に、ポインタ情報700を用い、ライトデータ領域にライトデータが格納できるかを調べる（ステップ2420）。ライトデータ最古アドレスが、ライトデータ最新アドレスとライトデータ最新アドレスにデータ量Aを足した数値の範囲にある場合、当該ライトデータをライトデータ領域に格納できないため、最古のジャーナルからジャーナルの記憶領域を開放し、ライトデータを格納できるようにする（ステップ2425）。

【0096】

（2）ホストアダプタCは、更新情報をキャッシュメモリ130内に作成する。更新情報のライト命令を受信した時刻は、リモートライト命令内の更新時刻を設定する。グループ番号は、論理ボリュームCの同期ペア番号のペアが属するぐうループのグループ番号を設定する。更新番号は、リモートライト命令内の更新番号を設定する。ライト命令の論理アドレスは、リモートライト命令内の論理アドレスを設定する。ライトデータのデータサイズは、リモートライト命令内のデータ量Aを設定する。ライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレスは、ポインタ情報700のライトデータ最新アドレスであり、ライトデータ最新アドレスにライトデータのサイズを足した数値をポインタ情報700のライトデータ最新アドレスに設定する。更新情報を格納する論理アドレスは、ポインタ情報700の更新情報最新アドレスであり、更新情報のサイズを足した数値をポインタ情報700の更新情報最新アドレスに設定する（ステップ2430）。

【0097】

（3）ホストアダプタCは、ディスクアダプタ120に、更新情報とライトデータを記憶装置150に書き込むことを命令し、ジャーナル作成成功として処理を終了する（ステップ2440）。その後、ディスクアダプタ120は、リードライト処理により、記憶装置150に更新情報とライトデータを書き込み、キャッシュメモリ130を開放する。

【0098】

このように、副記憶システムCは、古いジャーナルの記憶領域を開放し、常に新しい複数のジャーナルを保持する。

【0099】

リードライト処理220は、ディスクアダプタ120が、ホストアダプタ110もしくはディスクアダプタ120から命令を受け、実施する処理である。実施する処理は、指定

されたキャッシュメモリ 130 のデータを指定された論理アドレスに対応する記憶装置 150 内の記憶領域に書き込む処理、指定された論理アドレスに対応する記憶装置 150 内の記憶領域から指定されたキャッシュメモリ 130 にデータを読み込む処理等である。

【0100】

図 14 はジャーナルリード命令を受信した正記憶システム 100A のホストアダプタ A の動作（ジャーナルリード受信処理）を説明する図、図 15 はフローチャートである。以下、これらを用いて、正記憶システム 100A が、副記憶システム 100B からジャーナルリード命令を受信した場合の動作について説明する。

【0101】

(1) 正記憶システム 100A 内のホストアダプタ A は、副記憶システム 100B からアクセス命令を受信する。アクセス命令は、ジャーナルリード命令であることを示す識別子、命令対象のグループ番号、リトライ指示の有無を含んでいる。以下、アクセス命令内のグループ番号をグループ番号 A とする（ステップ 1220、図 14 の 1410）。

【0102】

(2) ホストアダプタ A は、グループ番号 A のグループ状態が“正常”であるかを調べる（ステップ 1510）。ステップ 1510 の調べで、グループ状態が“正常”以外、例えば、“異常”の場合は、副記憶システム 100B にグループ状態を通知し、処理を終了する。副記憶システム 100B は、受信したグループ状態に応じて処理を行う。例えば、グループ状態が“異常”の場合は、ジャーナルリード処理を終了する（ステップ 1515）。

【0103】

(3) ステップ 1510 の調べで、グループ番号 A のグループ状態が“正常”の場合、ホストアダプタ A は、ジャーナル論理ボリュームの状態を調べる（ステップ 1520）。ステップ 1520 の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“正常”でない場合は、例えば、“異常”の場合は、グループ状態を“異常”に変更し、副記憶システム 100B にグループ状態を通知し、処理を終了する。副記憶システム 100B は、受信したグループ状態に応じて処理を行う。例えば、グループ状態が“異常”の場合は、ジャーナルリード処理を終了する（ステップ 1525）。

【0104】

(4) ステップ 1520 の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“正常”の場合は、ジャーナルリード命令がリトライ指示かを調べる（ステップ 1530）。

【0105】

(5) ステップ 1530 の調べで、ジャーナルリード命令がリトライ指示の場合、ホストアダプタ A は、前回送信したジャーナルを再度、副記憶システム 100B に送信する。ホストアダプタ A は、キャッシュメモリ 130 を確保し、ディスクアダプタに、ポイント情報 700 のリトライ開始アドレスから、更新情報のサイズの情報をキャッシュメモリに読み込むことを命令する（図 14 の 1420）。

【0106】

ディスクアダプタのリードライト処理は、記憶装置 150 から更新情報を読み込み、キャッシュメモリ 130 に保存し、ホストアダプタ A に通知する（図 14 の 1430）。

【0107】

ホストアダプタ A は、更新情報のリード終了の通知を受け、更新情報から、ライトデータの論理アドレスおよびライトデータのサイズを取得し、キャッシュメモリ 130 を確保し、ディスクアダプタにライトデータをキャッシュメモリに読み込むことを命令する（ステップ 1540、図 14 の 1440）。

【0108】

ディスクアダプタのリードライト処理は、記憶装置 150 からライトデータを読み込み、キャッシュメモリ 130 に保存し、ホストアダプタ A に通知する（図 14 の 1450）。

【0109】

ホストアダプタ A は、ライトデータのリード終了の通知を受け、更新情報とライトデータを副記憶システム 100B に送信し、ジャーナルを保持しているキャッシュメモリ 130 を開放し、処理を終了する（ステップ 1545、図 14 の 1460）。

【0110】

(6) ステップ 1530 の調べで、リトライ指示でない場合、ホストアダプタ A は、送信していないジャーナルが存在するかを調べ、存在すれば、ジャーナルを副記憶システム 100B に送信する。ホストアダプタ A は、ポインタ情報 700 のリード開始アドレスと更新情報最新アドレスを比較する（ステップ 1550）。

【0111】

リード開始アドレスが更新情報最新アドレスと等しい場合は、全てのジャーナルを副記憶システム 100B に送信済みであるため、副記憶システム 100B に“ジャーナル無”を送信し（ステップ 1560）、前回のジャーナルリード命令の時に、副記憶システム 100B に送信したジャーナルの記憶領域を開放する（ステップ 1590）。

【0112】

ジャーナルの記憶領域の開放処理は、ポインタ情報 700 の更新情報最古アドレスに、リトライ開始アドレスを設定する。更新情報最古アドレスがライトデータ領域先頭アドレスとなった場合は、更新情報最古アドレスは 0 とする。ポインタ情報 700 のライトデータ最古アドレスは、前回のジャーナルリード命令に応じて送信したライトデータのサイズを足した数値に変更する。ライトデータ最古アドレスが、ジャーナル論理ボリュームの容量以上の論理アドレスとなった場合は、ライトデータ領域先頭アドレスを減じ、補正する。

【0113】

(7) ステップ 1550 の調べで、未送信のジャーナルが存在する場合、ホストアダプタ A は、キャッシュメモリ 130 を確保し、ディスクアダプタにポインタ情報 700 のリード開始アドレスから、更新情報のサイズの情報をキャッシュメモリに読み込むことを命令する（図 14 の 1420）。

【0114】

ディスクアダプタ A のリードライト処理は、記憶装置 150 から更新情報を読み込み、キャッシュメモリ 130 に保存し、ホストアダプタに通知する（図 14 の 1430）。

【0115】

ホストアダプタ A は、更新情報のリード終了の通知を受け、更新情報から、ライトデータの論理アドレスおよびライトデータのサイズを取得し、キャッシュメモリ 130 を確保し、ディスクアダプタ A にライトデータをキャッシュメモリに読み込むことを命令する（ステップ 1570、図 14 の 1440）。

【0116】

ディスクアダプタ A のリードライト処理は、記憶装置 150 からライトデータを読み込み、キャッシュメモリ 130 に保存し、ホストアダプタに通知する（図 14 の 1450）。

【0117】

ホストアダプタ A は、ライトデータのリード終了の通知を受け、更新情報とライトデータを副記憶システム 100B に送信（ステップ 1580）し、ジャーナルを保持しているキャッシュメモリ 130 を開放する（図 14 の 1460）。そして、ポインタ情報 700 のリトライ開始アドレスにリード開始アドレスを設定し、リード開始アドレスに送信したジャーナルの更新情報サイズを足した数値を設定する。

【0118】

(8) ホストアダプタ A は、前回のジャーナルリード命令の処理時に、副記憶システム 100B に送信したジャーナルの記憶領域を開放する（ステップ 1590）。

【0119】

前述したジャーナルリード受信処理では、正記憶システム 100A は、ジャーナルを一つずつ副記憶システム 100B に送信していたが、複数同時に副記憶システム 100B に

送信してもよい。1つのジャーナルリード命令で、送信するジャーナル数は、副記憶システム100Bがジャーナルリード命令内に指定してもよいし、グループ登録の際等に、ユーザが正記憶システム100Aもしくは、副記憶システム100Bに指定してもよい。さらに、正記憶システム100Aと副記憶システム100Bの接続パス200の転送能力もしくは、負荷等により、動的に1つのジャーナルリード命令で送信するジャーナル数を変更してもよい。また、ジャーナル数でなく、ジャーナルのライトデータのサイズを考慮し、ジャーナルの転送量を指定してもよい。

【0120】

前述したジャーナルリード受信処理では、ジャーナルを記憶装置150からキャッシュメモリ130に読み込んでいたが、キャッシュメモリ130に存在する場合は、当該処理は不要である。

【0121】

前述したジャーナルリード受信処理内のジャーナルの記憶領域の開放処理は、次のジャーナルリード命令の処理時としたが、副記憶システム100Bにジャーナルを送信した直後に開放してもよい。また、副記憶システム100Bが、ジャーナルリード命令内に開放してよい更新番号を設定し、正記憶システム100Aは、その指示に従って、ジャーナルの記憶領域を開放してもよい。

【0122】

図16はジャーナルリード処理240を説明する図、図17はフローチャート、図18はジャーナル格納処理のフローチャートである。以下、これらを用いて、副記憶システム100BのホストアダプタBが、正記憶システム100Aからジャーナルを読み出し、ジャーナル論理ボリュームに格納する動作について説明する。

【0123】

(1) 副記憶システム100B内のホストアダプタBは、グループ状態が“正常”かつ複製種類が非同期であれば、ジャーナルを格納するキャッシュメモリ130を確保し、ジャーナルリード命令であることを示す識別子、命令対象の正記憶システム100Aのグループ番号、リトライ指示の有無を含むアクセス命令を正記憶システム100Aに送信する。以下、アクセス命令内のグループ番号をグループ番号Aとする（ステップ1700、図16の1610）。

【0124】

(2) ホストアダプタBは、正記憶システム100Aの応答およびジャーナルを受信する（図16の1620）。ホストアダプタBは応答を調べ、正記憶システム100Aからの応答が、“ジャーナル無”の場合は、正記憶システム100Aには、指定したグループのジャーナルが存在しないため、一定時間後、正記憶システム100Aにジャーナルリード命令を送信する（ステップ1720、1725）。

【0125】

(4) 正記憶システム100Aの応答が、“グループ状態は異常”もしくは“グループ状態は未使用”の場合は、副記憶システム100Bのグループ状態を受信した状態に変更し、ジャーナルリード処理を終了する（ステップ1730、1735）。

【0126】

(5) 正記憶システム100Aの応答が、上記以外、つまり、正常終了の場合は、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態を調べる（ステップ1740）。ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“異常”の場合は、ジャーナル論理ボリュームにジャーナルの格納が不可能なため、グループ状態を“異常”に変更し、処理を終了する（ステップ1745）。この場合、ジャーナル論理ボリュームを正常な論理ボリュームに変更する等を行い、グループの状態を正常に戻す。

【0127】

(6) ステップ1740の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が“正常”の場合は、後述するジャーナル格納処理1800を行う。ジャーナル格納処理1800が正常に終了した場合は、次のジャーナルリード命令を送信する。もしくは、一定時間

経過後、次のジャーナルリード命令を送信する（ステップ1700）。次のジャーナル命令を送信するタイミングは、一定の時間間隔で定期的に送信するものでもよく、受信したジャーナルの個数もしくは、接続線200の通信量、副記憶システム100Bが保持しているジャーナルの記憶容量、副記憶システム100Bの負荷等によって決めてもよい。さらに、正記憶システム100Aが保持しているジャーナルの記憶容量、もしくは正記憶システム100Aのポインタ情報を副記憶システム100Bから読み出し、その数値に基づいて決めてもよい。上記情報の転送は、専用のコマンドで行ってもよいし、ジャーナルリード命令の応答に含んでもよい。その後の処理は、ステップ1700以降と同じである。

【0128】

(7) ステップ1800のジャーナル格納処理が正常に終了しない場合は、ジャーナル論理ボリュームの未使用領域が足りないため、受信したジャーナルを破棄し、一定時間後にリトライ指示のジャーナルリード命令を送信する（ステップ1755）。もしくは、ジャーナルをキャッシュメモリに保持しておき、一定時間後に、再度ジャーナル格納処理を行う。これは、後述するリストア処理250が行われることにより、一定時間後には、ジャーナル論理ボリュームに未使用領域が増える可能性があるためである。この方式の場合は、ジャーナルリード命令にリトライ指示の有無は不要である。

【0129】

次に、図18に示すジャーナル格納処理1800について説明する。

(1) ホストアダプタBは、ジャーナルがジャーナル論理ボリュームに格納可能であるかを調べる。ポインタ情報700を用い、更新情報領域に未使用領域の有無を調べる（ステップ1810）。ポインタ情報700の更新情報最新アドレスと更新情報最古アドレスが等しい場合は、更新情報領域に未使用領域が存在しないため、ジャーナル作成失敗として処理を終了する（ステップ1820）。

【0130】

(2) ステップ1810の調べで、更新情報領域に未使用領域が存在する場合は、ポインタ情報700を用い、ライトデータ領域にライトデータが格納できるかを調べる（ステップ1830）。ライトデータ最古アドレスが、ライトデータ最新アドレスとライトデータ最新アドレスにデータ量Aを足した数値の範囲にある場合、ライトデータ領域にライトデータを格納できないため、ジャーナル作成失敗として処理を終了する（ステップ1820）。

【0131】

(3) ジャーナルが格納可能である場合、ホストアダプタBは、受信した更新情報のグループ番号とライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレスを変更する。グループ番号は、副記憶システム100Bのグループ番号に変更し、ジャーナル論理ボリュームの論理アドレスはポインタ情報700のライトデータ最新アドレスに変更する。さらに、ホストアダプタBは、ポインタ情報700の更新情報最新アドレスを更新情報最新アドレスに更新情報のサイズを足した数値に、ライトデータ最新アドレスを、ライトデータ最新アドレスにライトデータのサイズを足した数値に変更する。さらに、ホストアダプタBは、グループ情報の更新番号を受信した更新情報の更新番号に変更する（ステップ1840）。

【0132】

(4) ホストアダプタBは、ディスクアダプタ120に、更新情報とライトデータを記憶装置150に書き込むことを命令し、ジャーナル作成成功として処理を終了する（ステップ1850、図16の1630）。その後、ディスクアダプタ120は、リードライト処理により、記憶装置150に更新情報とライトデータを書き込み、キャッシュメモリ130を開放する（図16の1640）。

【0133】

前述したジャーナル格納処理では、ジャーナルを記憶装置150に保存するとしていたが、ジャーナル用に予め一定量のキャッシュメモリ130を用意しておき、当該キャッシュメモリを全て使用してから、記憶装置150にジャーナルを保存してもよい。ジャーナ

ル用のキャッシュメモリ量は、例えば、保守端末から指定する。

【0134】

図19はリストア処理250を説明する図、図20はフローチャートである。以下、これらを用いて、副記憶システム100BのホストアダプタBが、ジャーナルを利用し、データの更新を行う動作について説明する。リストア処理250は副記憶システム100Bのディスクアダプタ120が処理を行ってもよい。

【0135】

(1) ホストアダプタBは、グループ番号Bのグループ状態が“正常”もしくは“停止”であるかを調べる(ステップ2010)。ステップ2010の調べで、グループ状態が“正常”および“停止”以外、例えば、“異常”の場合は、リストア処理を終了する(ステップ2015)。

【0136】

(2) ステップ2010の調べで、グループ状態が“正常”もしくは“停止”の場合は、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態を調べる(ステップ2020)。ステップ2020の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が、“異常”の場合は、アクセス不可能なため、グループ状態を“異常”に変更し、処理を終了する(ステップ2025)。

【0137】

(3) ステップ2020の調べで、ジャーナル論理ボリュームのボリューム状態が、“正常”の場合は、リストア対象のジャーナルが存在するかを調べる。ホストアダプタBは、ポインタ情報700の更新情報最古アドレスと更新情報最新アドレスを取得する。更新情報最古アドレスと更新情報最新アドレスが等しい場合、ジャーナルは存在しないため、リストア処理は一旦終了し、一定時間後、リストア処理を再開する(ステップ2030)。

【0138】

(4) ステップ2030の調べで、リストア対象のジャーナルが存在する場合、最古(最小)の更新番号を持つジャーナルに対して次の処理を行う。最古(最小)の更新番号を持つジャーナルの更新情報は、ポインタ情報700の更新情報最古アドレスから保存されている。ホストアダプタBは、キャッシュメモリ130を確保し、ディスクアダプタに更新情報最古アドレスから、更新情報のサイズの情報をキャッシュメモリ130に読み込むことを命令する(図19の1910)。

【0139】

ディスクアダプタのリードライト処理は、記憶装置150から更新情報を読み込み、キャッシュメモリ130に保存し、ホストアダプタBに通知する(図19の1920)。

【0140】

ホストアダプタBは、更新情報のリード終了の通知を受け、更新情報から、ライトデータの論理アドレスおよびライトデータのサイズを取得し、キャッシュメモリ130を確保し、ディスクアダプタにライトデータをキャッシュメモリに読み込むことを命令する(図19の1930)。

【0141】

ディスクアダプタのリードライト処理は、記憶装置150からライトデータを読み込み、キャッシュメモリ130に保存し、ホストアダプタに通知する(ステップ2040、図19の1940)。

【0142】

(5) ホストアダプタBは、更新情報から更新する副論理ボリュームの論理アドレスを求め、ディスクアダプタに副論理ボリュームにライトデータを書き込むことを命令する(ステップ2050、図19の1950)。ディスクアダプタのリードライト処理は、副論理ボリュームの論理アドレスに対応する記憶装置150にデータを書き込み、キャッシュメモリ130を開放し、ホストアダプタに通知する(図19の1960)。

【0143】

(6) ホストアダプタ B は、ディスクアダプタのライト処理完了の通知を受け、ジャーナルの記憶領域を開放する。ジャーナルの記憶領域の開放処理は、ポインタ情報 700 の更新情報最古アドレスを更新情報のサイズを足した数値に変更する。更新情報最古アドレスが、ライトデータ領域先頭アドレスとなった場合は、更新情報最古アドレスは 0 とする。ポインタ情報 700 のライトデータ最古アドレスは、ライトデータのサイズを足した数値に変更する。ライトデータ最古アドレスが、ジャーナル論理ボリュームの容量以上の論理アドレスとなった場合は、ライトデータ領域先頭アドレスを減じ、補正する。その後、ホストアダプタ B は、次のリストア処理を開始する (ステップ 2060)。

【0144】

前述したリストア処理 250 では、記憶装置 150 からキャッシュメモリ 130 にジャーナルを読み込んでいたが、キャッシュメモリ 130 に存在する場合は、当該処理は不要である。

【0145】

前述したジャーナルリード受信処理とジャーナルリード処理 240 では、正記憶システム 100A が送信するジャーナルをポインタ情報 700 により決めていたが、副記憶システム 100B が送信するジャーナルを決めてもよい。例えば、ジャーナルリード命令に更新番号を追加する。この場合、ジャーナルリード受信処理にて、副記憶システム 100B が指定した更新番号の更新情報の論理アドレスを求めるために、正記憶システム 100A の共有メモリ 140 内に、更新番号から更新情報を格納した論理アドレスを求めるテーブルもしくは検索方法を設ける。

【0146】

前述したジャーナルリード受信処理とジャーナルリード処理 240 では、ジャーナルリード命令を用いていたが、通常のリード命令を用いてもよい。例えば、正記憶システム 100A のグループ情報 600 とポインタ情報 700 を予め副記憶システム 100B に転送しておき、副記憶システム 100B は、正記憶システム 100A のジャーナル論理ボリュームのデータ (つまり、ジャーナル) をリードする。

【0147】

前述したジャーナルリード受信処理では、更新番号の順に、正記憶システム 100A から副記憶システム 100B にジャーナルを送信すると説明したが、更新番号の順に送信せずともよい。また、正記憶システム 100A から副記憶システム 100B に複数のジャーナルリード命令を送信してもよい。この場合、リストア処理にて更新番号順にジャーナルを処理するために、副記憶システム 100B に、更新番号から更新情報を格納した論理アドレスを求めるテーブルもしくは検索方法を設ける。

【0148】

前述した本発明のデータ処理システムでは、記憶システム A は、データの更新に関する情報をジャーナルとして格納する。記憶システム B は、記憶システム A が保持するデータの複製を保持しており、自律的に記憶システム A からジャーナルを取得し、前記ジャーナルを用いて、第一の記憶システムでのデータ更新順に、第一の記憶システムのデータと対応するデータを更新する。これにより、記憶システム B は、データの整合性を維持しつつ、記憶システム A のデータの複製を保持できる。さらに、ジャーナルを管理する管理情報は、複製対象のデータ容量に依存しない。

【0149】

正記憶システム 100A が故障した場合に、ホストコンピュータ 180 にて行っている情報処理を、ホストコンピュータ 180C および記憶システム 100C を用いて再開し、記憶システム 100B でのデータ複製を再開する手順を図 25 に、論理的な構成を示すブロック図を図 42 に示す。ホストコンピュータ 180 とホストコンピュータ 180C は同じコンピュータであってもよい。

【0150】

以下の説明において、正記憶システム 100A が故障する前の正記憶システム 100A のボリューム情報は図 4、ペア情報は図 5、グループ情報は図 6、ポインタ情報は図 7、

ポインタ情報を説明する図は図8とする。正記憶システム100Aが故障する前の副記憶システム100B（非同期複製）のボリューム情報は図26、ペア情報は図27、グループ情報は図28、ポインタ情報は図29、ポインタ情報を説明する図は図30とする。副記憶システム100Bは、非同期のデータ複製を行っているため、正記憶システム100Aが保持するジャーナル（更新番号3～5）の全てを保持していない場合がある。本例では、副記憶システム100Bは、更新番号5のジャーナルを保持していない。正記憶システム100Aが故障する前の副記憶システム100C（同期複製）のボリューム情報は図31、ペア情報は図32、グループ情報は図33、ポインタ情報は図34、ポインタ情報を説明する図は図35とする。副記憶システム100Cは、同期のデータ複製を行っているため、正記憶システム100Aが保持する全てのジャーナル（更新番号3～5）を保持する。

(1) 正記憶システム100Aに故障が発生し、正論理ボリューム（DATA1、DATA2等）が使用不可能となる（ステップ2500）。

(2) ユーザは、記憶システム100Cの保守端末もしくは、ホストコンピュータ180Cを使用し、記憶システム100Cに、非同期複製元変更を命令する。非同期複製元変更命令は、グループ単位で、非同期のデータ複製元（正論理ボリューム）を変更する命令であり、複製元情報（同期のデータ複製の副論理ボリューム（data1、data2）を保持する記憶システム番号Cとグループ番号C）、複製先情報（非同期のデータ複製の副論理ボリューム（COPY1、COPY2）を保持する記憶システム番号Bとグループ番号B）を含む（ステップ2510）。

(3) 記憶システム100Cは、非同期複製元変更命令を受信すると、記憶システム100Bおよび記憶システム100Cのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、記憶システム100C内のグループ状態が“未使用”のグループ番号Dを取得し、記憶システム100C内のグループCに属する論理ボリュームC（data1、data2）を正論理ボリューム、記憶システム100B内のグループBに属する論理ボリュームB（COPY1、COPY2）を副論理ボリュームとする非同期のデータ複製のペアとなるように、記憶システム100Cのボリューム情報、ペア情報、グループ情報の変更を行う。ただし、論理ボリュームCと論理ボリュームBの組み合わせは、記憶システム100A内の同一の論理ボリュームAとペアとなっていた論理ボリュームとする。さらに、記憶システム100Cは、グループCに属していたジャーナル論理ボリュームをグループDにて継続して使用するようグループ情報を変更する。具体的には、記憶システム100Cは、グループDの更新番号をグループCの更新番号に、グループDのジャーナル論理ボリューム番号をグループCのジャーナル論理ボリューム番号に変更し、グループDのポインタ情報の全ての項目を、グループCのポインタ情報と同じにする。非同期複製元変更命令により、記憶システム100Cは、図32に示す記憶システム100Cのペア情報を図39に示すペア情報に、図33に示す記憶システム100Cのグループ情報を図40に示すグループ情報に、図31に示す記憶システム100Cのボリューム情報を図38に示すボリューム情報に変更する。

【0151】

記憶システム100Cは、記憶システム100Bに対して、記憶システム100C内のグループCに属する論理ボリュームC（data1、data2）を正論理ボリューム、記憶システム100B内のグループBに属する論理ボリュームB（COPY1、COPY2）を副論理ボリュームとする非同期のデータ複製のペアとなるように、記憶システム100Bのペア情報、グループ情報を変更するよう命ずる。ただし、論理ボリュームCと論理ボリュームBの組み合わせは、記憶システム100A内の同一の論理ボリュームAとペアとなっていた論理ボリュームとする。

【0152】

記憶システム100Bは、記憶システム100Bおよび記憶システム100Cのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、記憶システム100Bのペア情報、グループ情報を変更する。記憶システム100Bは、図27に示すグループBのペア情報を図3

6に示すベア情報に、図28に示すグループ情報を図37に示すグループ情報に、グループBのグループ情報の状態を“停止”に変更することで、記憶システム100Aへのジャーナルリード処理を停止する。(ステップ2530、2540)。

(4) 記憶システム100Cは、非同期複製元変更命令の応答をホストコンピュータ180もしくは保守端末に行う。ユーザは、ホストコンピュータ180Cもしくは保守端末から非同期複製元変更の終了を認識し、記憶システム100Cの使用を開始する(ステップ2550、2560)。

(5) 記憶システム100Bは、記憶システム100Cにジャーナルリード位置指定命令を送信する(ステップ2570)。ジャーナルリード位置指定命令は、記憶システム100CのグループDのポインタ情報を変更し、記憶システム100Bからのジャーナルリード命令により送信されるジャーナルを指定する命令であり、相手グループ番号D、更新番号Bを含む。相手グループ番号Dは、グループ番号Bの相手グループ番号を指定する。更新番号は、グループ番号Bのグループ情報の更新番号に1を足した数値を指定する。図37に示す例では、グループ番号2、更新番号5を指定する。

(6) 記憶システム100Cは、ジャーナルリード位置指定命令を受信した場合、ポインタ情報700を参照し、更新番号Bのジャーナルを保持しているかを調べる。記憶システム100Cは、ポインタ情報の更新情報最古アドレスの更新情報を記憶装置150から読み出し、最古(最小)の更新番号Cを得る。

【0153】

更新番号Cがジャーナルリード位置指定命令の更新番号Bと等しい、もしくは小さい場合は、記憶システム100Cが更新番号Bのジャーナルを保持しているので、記憶システム100Bは、非同期のデータの複製を継続することができる。この場合、記憶システム100Cは、更新番号Bより以前のジャーナルの記憶領域を開放し、リード開始アドレスおよびリトライ開始アドレスを更新番号Bの更新情報を格納しているアドレスに変更し、“再開可能”を記憶システム100Bに返す。これにより、図34に示すポインタ情報は、図41に示すポインタ情報に変更される(ステップ2580)。

【0154】

他方、更新番号Cがジャーナルリード位置指定命令の更新番号Bより大きい場合は、記憶システム100Cが記憶システム100Bに必要なジャーナルを保持していないため、記憶システム100Bにおいて非同期のデータの複製を継続することができない。この場合は、図9、図10を用いて説明した手順により、正記憶システム100Cから副記憶システム100Bに対して、データ複製を開始する必要がある。

(7) 記憶システム100Bは、“再開可能”の応答を受信した場合、グループBのグループ情報の状態を“正常”に変更することで、記憶システム100Cに対し、ジャーナルリード処理を再開する(ステップ2590)。

【0155】

記憶システム100Bは、ジャーナルリード位置指定命令を行わなくてもよい。この場合、記憶システム100Bは、ジャーナルリード処理を開始し、記憶システム100Cから最古のジャーナルを受信する。受信したジャーナルの更新番号Cが、グループ番号Bのグループ情報の更新番号に1を足した数値(更新番号B)より大きい場合は、記憶システム100Cが記憶システム100Bに必要なジャーナルを保持していないため、データ複製処理を中断する。受信したジャーナルの更新番号Cが、更新番号Bより小さい場合は、すでに記憶システム100Bが当該ジャーナルを保持しているため、当該ジャーナルを破棄し、ジャーナルリード処理を継続する。受信したジャーナルの更新番号Cが、更新番号Bと等しい場合は、受信したジャーナルをジャーナル論理ボリュームに格納し、ジャーナルリード処理を継続する。

【0156】

図42を用いて、ホストコンピュータ180Cが記憶システム100Cの使用を開始した後の、正記憶システム100Cの正論理ボリューム(data1)へのデータ更新を副記憶システム100Bの副論理ボリューム(COPY1)に反映する動作について概説す

る。

【0157】

(1) 正記憶システム100Cは、ホストコンピュータ180Cから正論理ボリューム(d a t a 1)内のデータに対するライト命令を受信すると、前述した命令受信処理210およびリードライト処理220によって、正論理ボリューム(d a t a 1)内のデータ更新と、ジャーナル論理ボリューム(j n l 1)へのジャーナルの保存を行い、ホストコンピュータにライト命令の終了を報告する(図42の4200)。

【0158】

(2) 副記憶システム100Bは、前述したジャーナルリード処理240によって、正記憶システム100Cからジャーナルをリードし、リードライト処理220によって、ジャーナル論理ボリューム(J N L 2)にジャーナルを保存する(図42の4210)。

【0159】

(3) 正記憶システム100Cは、副記憶システム100Bからジャーナルリード命令を受信すると、命令受信処理210およびリードライト処理220によって、ジャーナル論理ボリューム(j n l 1)からジャーナルを読み出し、副記憶システム100Bに送信する(図42の4210)。

【0160】

(4) 副記憶システム100Bは、リストア処理250およびリードライト処理220によって、ポインタ情報700を用いて、更新番号の昇順に、ジャーナル論理ボリューム(J N L 2)からジャーナルを読み出し、副論理ボリューム(C O P Y 1)のデータを更新する(図42の4220)。従って、正記憶システム100C内の正論理ボリューム(d a t a 1)と副記憶システム100B内の副論理ボリューム(C O P Y 1)のデータは、正論理ボリュームの更新の暫く後には、完全に一致する。

【0161】

前述した本発明のデータ処理システムでは、記憶システムCが記憶システムAからの更新番号および更新時刻を用いて、ジャーナルを作成する。データ複製対象の記憶システムAが故障し、記憶システムCを用いて情報処理を継続する場合に、記憶システムBは、記憶システムAから記憶システムCにジャーナルの取得先を変更する。これにより、記憶システムBは、データの整合性を維持しつつ、記憶システムAのデータの複製を継続できる。さらに、ジャーナルを管理する管理情報は、複製対象のデータ容量に依存しない。

【0162】

ホストコンピュータ180が故障した場合に、ホストコンピュータ180にて行っている情報処理を、ホストコンピュータ180Cおよび記憶システム100Cを用いて再開し、記憶システム100Bでのデータ複製を再開する手順について説明する。論理的な構成を示すブロック図を図48に示す。正記憶システム100Aが故障した場合との違いは、記憶システム100Aの使用が可能であるので、記憶システム100Bでの非同期のデータ複製に加え、同期のデータ複製を記憶システム100Aにて行う点である。

【0163】

以下の説明において、正記憶システム100Aが故障する前の正記憶システム100Aのボリューム情報は図4、ペア情報は図5、グループ情報は図6、ポインタ情報は図7、ポインタ情報を説明する図は図8とする。正記憶システム100Aが故障する前の副記憶システム100B(非同期複製)のボリューム情報は図26、ペア情報は図27、グループ情報は図28、ポインタ情報は図29、ポインタ情報を説明する図は図30とする。副記憶システム100Bは、非同期のデータ複製を行っているため、正記憶システム100Aが保持するジャーナル(更新番号3~5)の全てを保持していない場合がある。本例では、副記憶システム100Bは、更新番号5のジャーナルを保持していない。正記憶システム100Aが故障する前の副記憶システム100C(同期複製)のボリューム情報は図31、ペア情報は図32、グループ情報は図33、ポインタ情報は図34、ポインタ情報を説明する図は図35とする。副記憶システム100Cは、同期のデータ複製を行っているため、正記憶システム100Aが保持する全てのジャーナル(更新番号3~5)を保持

する。

(1) ホストコンピュータ180に故障が発生する。

(2) ユーザは、記憶システム100Cの保守端末もしくは、ホストコンピュータ180Cを使用し、記憶システム100Cに、前述した非同期複製元変更と同期複製交換を命令する。同期複製交換命令は、グループ単位で、同期のデータ複製の正論理ボリュームと副論理ボリュームの関係を逆転する命令であり、複製元情報（同期複製の正論理ボリューム（DATA1、DATA2）を保持する記憶システム番号Aとグループ番号A）、複製先情報（同期複製の副論理ボリューム（COPY1、COPY2）を保持する記憶システム番号Cとグループ番号C）を含む。

(3) 記憶システム100Cは、同期複製交換命令を受信すると、記憶システム100Cのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、記憶システム100A内のグループAに属する論理ボリュームA（DATA1、DATA2）を副論理ボリューム、記憶システム100C内のグループCに属する論理ボリュームC（COPY1、COPY2）を正論理ボリュームとする同期のデータ複製のペアとなるように、記憶システム100Cのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を変更する。ただし、論理ボリュームAと論理ボリュームCの組み合わせは、既に同期のデータ複製のペアとなっていた論理ボリュームとする。

【0164】

記憶システム100Cは、記憶システム100Aに対して、記憶システム100A内のグループAに属する論理ボリュームA（DATA1、DATA2）を副論理ボリューム、記憶システム100C内のグループCに属する論理ボリュームC（COPY1、COPY2）を正論理ボリュームとする同期の複製のペアとなるように、記憶システム100Aのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を変更するよう命ずる。ただし、論理ボリュームAと論理ボリュームCの組み合わせは、既に同期のデータ複製のペアとなっていた論理ボリュームとする。さらに、記憶システム100Cは、記憶システム100Aに同期のデータ複製のペアである副論理ボリュームへのデータ更新の際に、ジャーナルを作成することを命ずる。記憶システム100Aにて、ジャーナルを格納するジャーナル論理ボリュームは、例えば、ホストコンピュータの故障前に、記憶システム100A内の非同期のデータ複製の際に使用していたジャーナル論理ボリューム（JNL1）とする。

【0165】

記憶システム100Aは、記憶システム100Aのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を参照し、記憶システム100Aのボリューム情報、ペア情報、グループ情報を変更する。記憶システム100Cは、記憶システム100Aと記憶システム100Cの情報の変更が終えた後、同期複製交換命令の応答をホストコンピュータ180もしくは保守端末に返信する。

【0166】

非同期複製元変更命令と同期複製交換命令により、記憶システム100Cは、図32に示す記憶システム100Cのペア情報を図43に示すペア情報に、図33に示す記憶システム100Cのグループ情報を図44に示すグループ情報に、図31に示す記憶システム100Cのボリューム情報を、図38に示すボリューム情報に変更する。

【0167】

非同期複製元変更命令により、記憶システム100Bは、図27に示す記憶システム100Bのペア情報を図36に示すペア情報に、図28に示す記憶システム100Bのグループ情報を図37に示すグループ情報に変更する。

【0168】

同期複製交換命令により、記憶システム100Aは、図5に示す記憶システム100Cのペア情報を図46に示すペア情報に、図6に示す記憶システム100Cのグループ情報を図47に示すグループ情報に、図4に示す記憶システム100Cのボリューム情報を図45に示すボリューム情報に変更する。

【0169】

ユーザは、ホストコンピュータ 180 もしくは保守端末から非同期複製元変更と同期複製交換の終了を認識し、記憶システム 100C の使用を開始する。以降の処理は、ステップ 2570 以降と同じである。

【0170】

前述した本発明のデータ処理システムでは、記憶システム C が記憶システム A からの更新番号および更新時刻を用いて、ジャーナルを作成する。ホストコンピュータが故障し、別のホストコンピュータが記憶システム C を用いて情報処理を継続する場合に、記憶システム B は、記憶システム A から記憶システム C にジャーナルの取得先を変更する。これにより、記憶システム B は、データの整合性を維持しつつ、記憶システム A のデータの複製を継続できる。さらに、記憶システム A が記憶システム C の同期のデータの複製を保持するように設定を変更することで、ホストコンピュータが故障する前と同様に、同期と非同期の 2 つのデータ複製が可能となる。

【0171】

以上、本発明者によってなされた発明を実施例の形態に基づき具体的に説明したが、本発明は前記実施の形態に限定されるものでなく、その要旨を逸脱しない範囲で種々変更可能であることはいうまでもない。

【図面の簡単な説明】

【0172】

【図 1】 本発明の一実施形態の論理的な構成を示すブロック図である。

【図 2】 本発明の一実施形態の記憶システムのブロック図である。

【図 3】 本発明の一実施形態の更新情報とライトデータの関係を示す図である。

【図 4】 本発明の一実施形態のボリューム情報の例を示す図である。

【図 5】 本発明の一実施形態のペア情報の例を示す図である。

【図 6】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を示す図である。

【図 7】 本発明の一実施形態のポインタ情報の例を示す図である。

【図 8】 本発明の一実施形態のジャーナル論理ボリュームの構造を示す図である。

。

【図 9】 本発明の一実施形態のデータの複製を開始する手順を示すフローチャートである。

【図 10】 本発明の一実施形態の初期コピー処理を示すフローチャートである。

【図 11】 本発明の一実施形態の命令受信処理を示す図である。

【図 12】 本発明の一実施形態の命令受信処理のフローチャートである。

【図 13】 本発明の一実施形態のジャーナル作成処理のフローチャートである。

【図 14】 本発明の一実施形態のジャーナルリード受信処理を示す図である。

【図 15】 本発明の一実施形態のジャーナルリード受信処理のフローチャートである。

。

【図 16】 本発明の一実施形態のジャーナルリード処理を示す図である。

【図 17】 本発明の一実施形態のジャーナルリード処理のフローチャートである。

【図 18】 本発明の一実施形態のジャーナル格納処理のフローチャートである。

【図 19】 本発明の一実施形態のリストア処理を示す図である。

【図 20】 本発明の一実施形態のリストア処理のフローチャートである。

【図 21】 本発明の一実施形態の更新情報の例を示す図である。

【図 22】 本発明の一実施形態のジャーナル作成処理時の更新情報の例を示す図である。

【図 23】 本発明の一実施形態のリモートライト命令受信処理のフローチャートである。

【図 24】 本発明の一実施形態のジャーナル複製処理のフローチャートである。

【図 25】 本発明の一実施形態の正記憶システム 100A が故障した場合に記憶システム間のデータ複製を再開する手順を示すフローチャートである。

【図 26】 本発明の一実施形態のボリューム情報の例を示す図である。

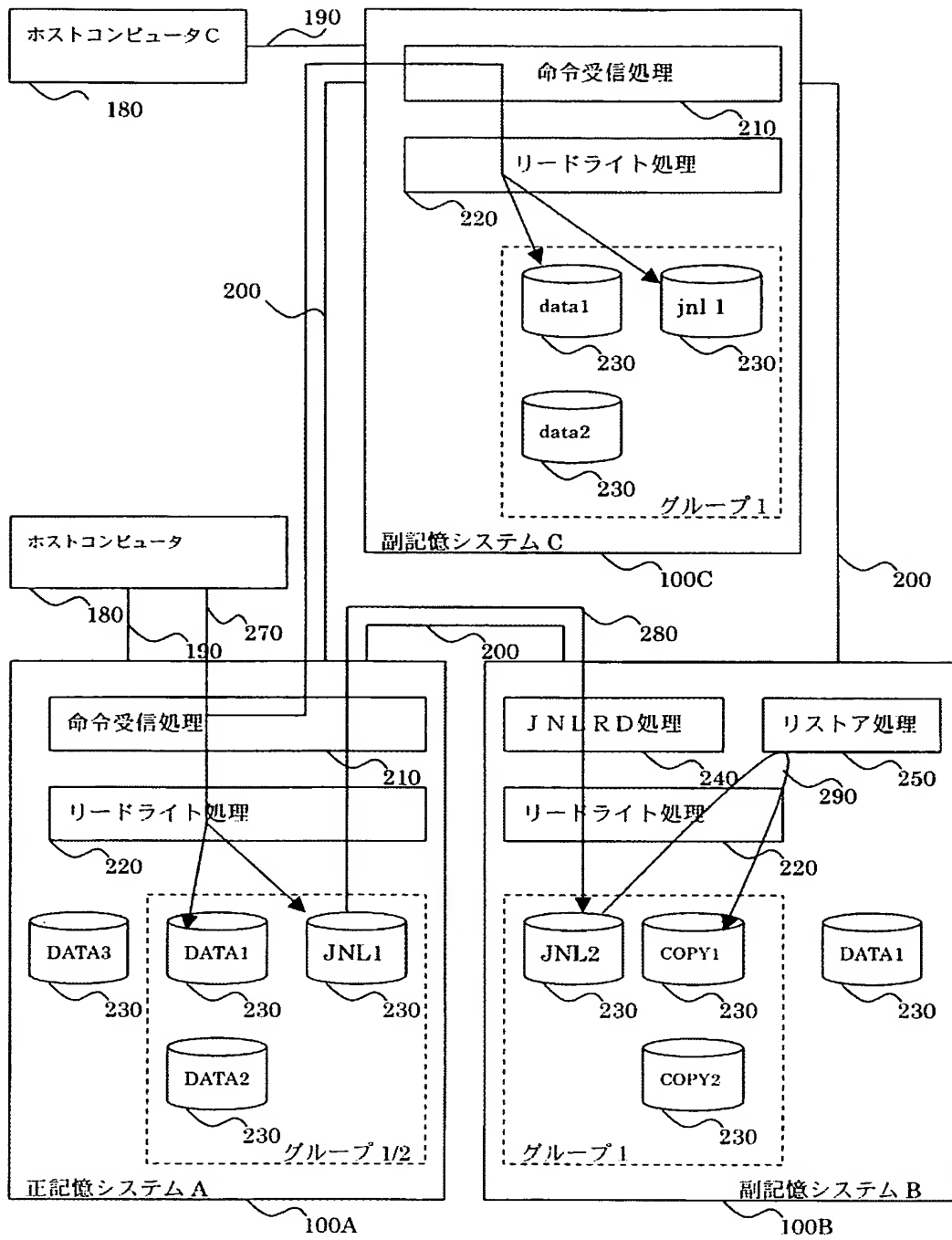
- 【図 2 7】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 2 8】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 2 9】 本発明の一実施形態のポインタ情報の例を説明する図である。
【図 3 0】 本発明の一実施形態のジャーナル論理ボリュームの構造を説明する図である。
【図 3 1】 本発明の一実施形態のボリューム情報の例を説明する図である。
【図 3 2】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 3 3】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 3 4】 本発明の一実施形態のポインタ情報の例を説明する図である。
【図 3 5】 本発明の一実施形態のジャーナル論理ボリュームの構造を説明する図である。
【図 3 6】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 3 7】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 3 8】 本発明の一実施形態のボリューム情報の例を説明する図である。
【図 3 9】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 4 0】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 4 1】 本発明の一実施形態のポインタ情報の例を説明する図である。
【図 4 2】 本発明の一実施形態の正記憶システム 1 0 0 A が故障した場合の動作を説明するブロック図である。
【図 4 3】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 4 4】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 4 5】 本発明の一実施形態のボリューム情報の例を説明する図である。
【図 4 6】 本発明の一実施形態のペア情報の例を説明する図である。
【図 4 7】 本発明の一実施形態のグループ情報の例を説明する図である。
【図 4 8】 本発明の一実施形態のホストコンピュータ 1 8 0 が故障した場合の動作を説明するブロック図である。

【符号の説明】**【 0 1 7 3 】**

- 1 0 0 記憶システム
1 1 0 ホストアダプタ
1 2 0 ディスクアダプタ
1 3 0 キャッシュメモリ
1 4 0 共有メモリ
1 5 0 記憶装置
1 6 0 コモンパス
1 7 0 ディスクアダプタと記憶装置間の接続線
1 8 0 ホストコンピュータ

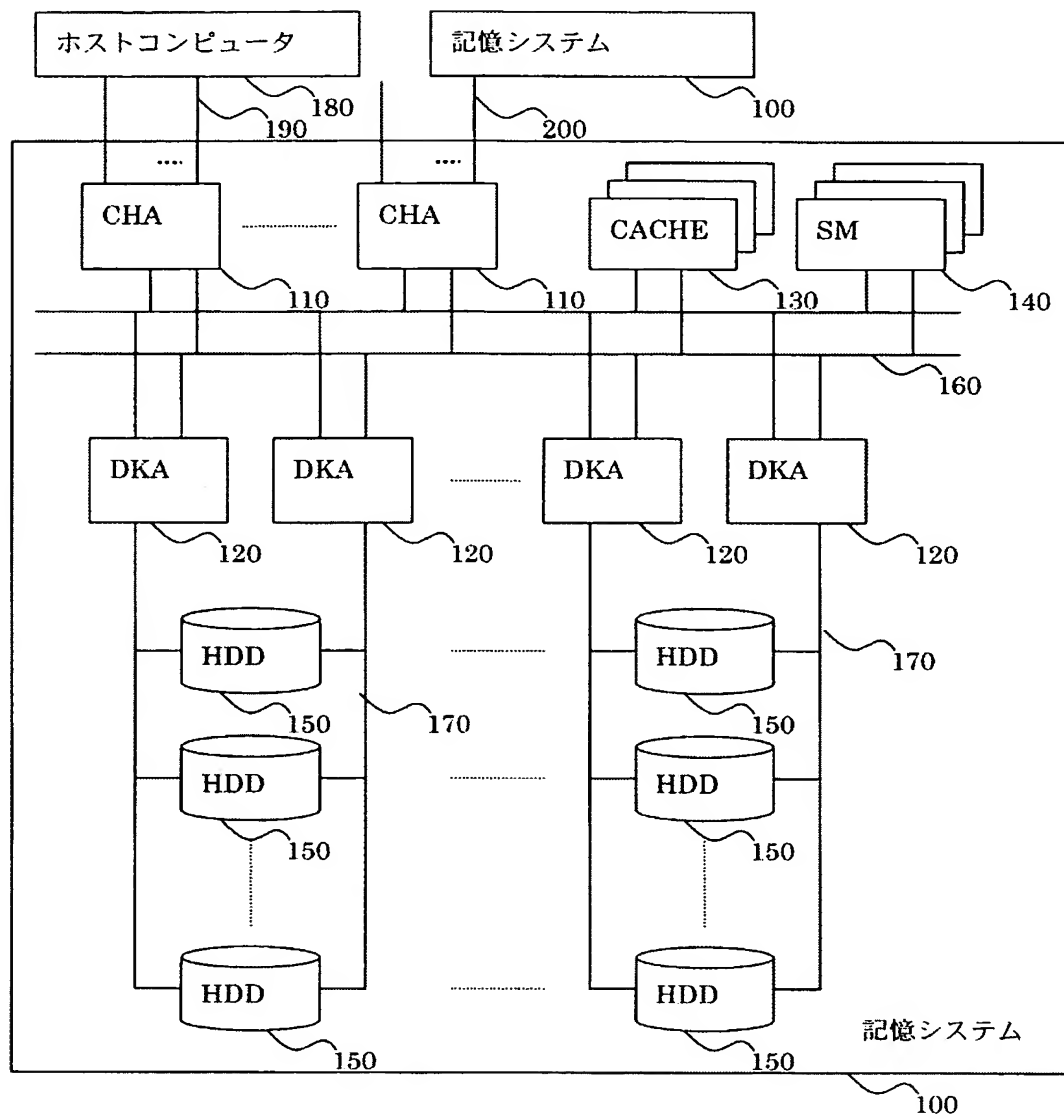
【書類名】 図面
【図 1】

図 1



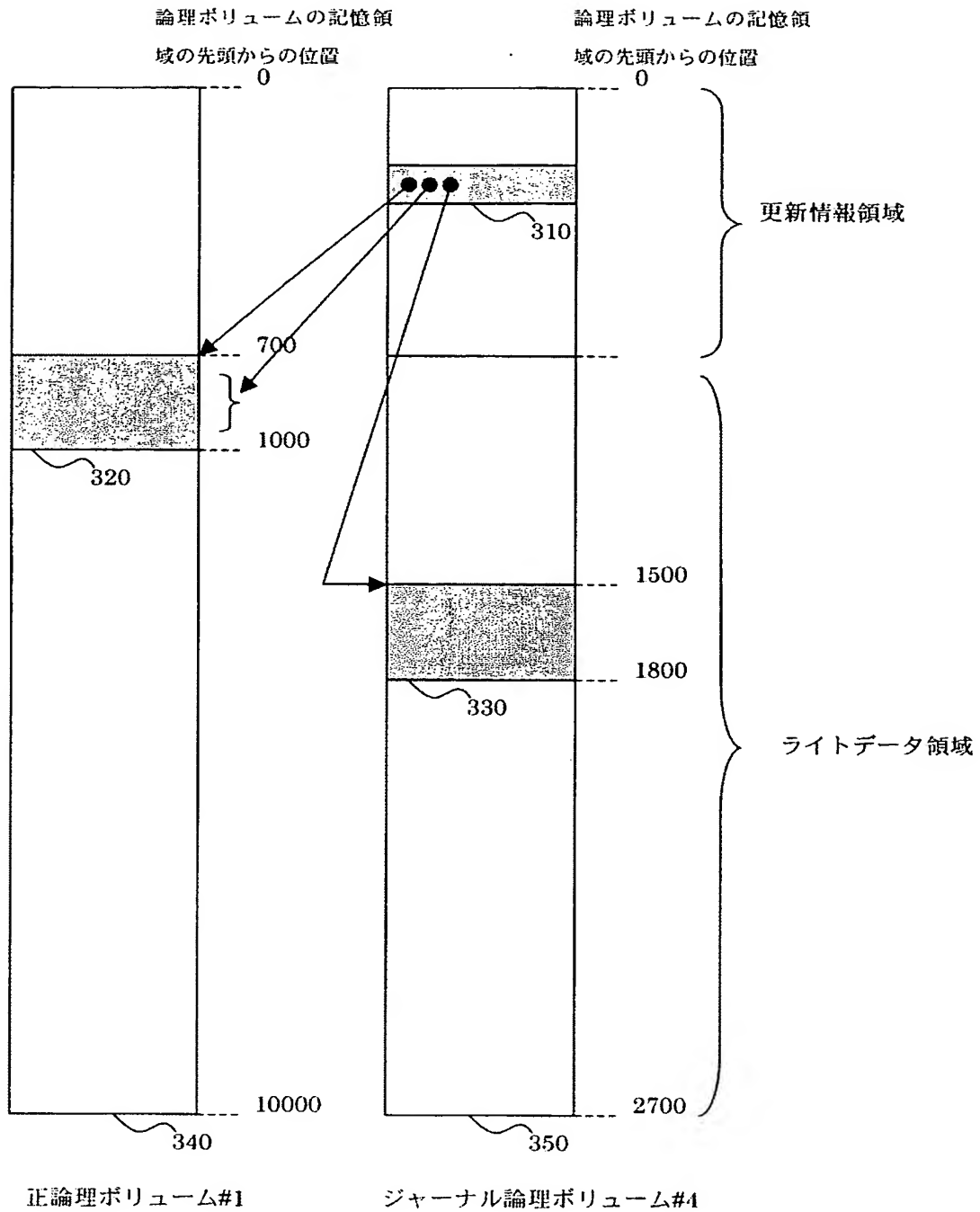
【図 2】

図 2



【図 3】

図 3



【図 4】

図 4

論理 ボリューム 番号	ボリューム 状態	フォー マット 形式	容量	同期 ペア番号	非同期 ペア番号	物理アドレス	
						記憶装置 番号	先頭から位置
1	正	OPEN3	3	3	1	1	0
2	正	OPEN6	6	4	2	1	3
3	未使用	OPEN6	6	0	0	1	9
4	正常	OPEN9	9	0	0	2	0
5	正常	OPEN3	3	0	0	2	9
6	未使用	OPEN6	6	0	0	2	12

400 ボリューム情報

【図 5】

図 5

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム 番号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	正常	A	1	B	1	1	0
2	正常	A	2	B	2	1	0
3	正常	A	1	C	1	2	0
4	正常	A	2	C	2	2	0
5	未使用	0	0	0	0	0	0

500 ペア情報

【図 6】

図 6

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ボリューム 番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	正常	1,2	4	5	非同期	B	1
2	正常	3,4	0	0	同期	C	1

600 グループ情報

【図 7】

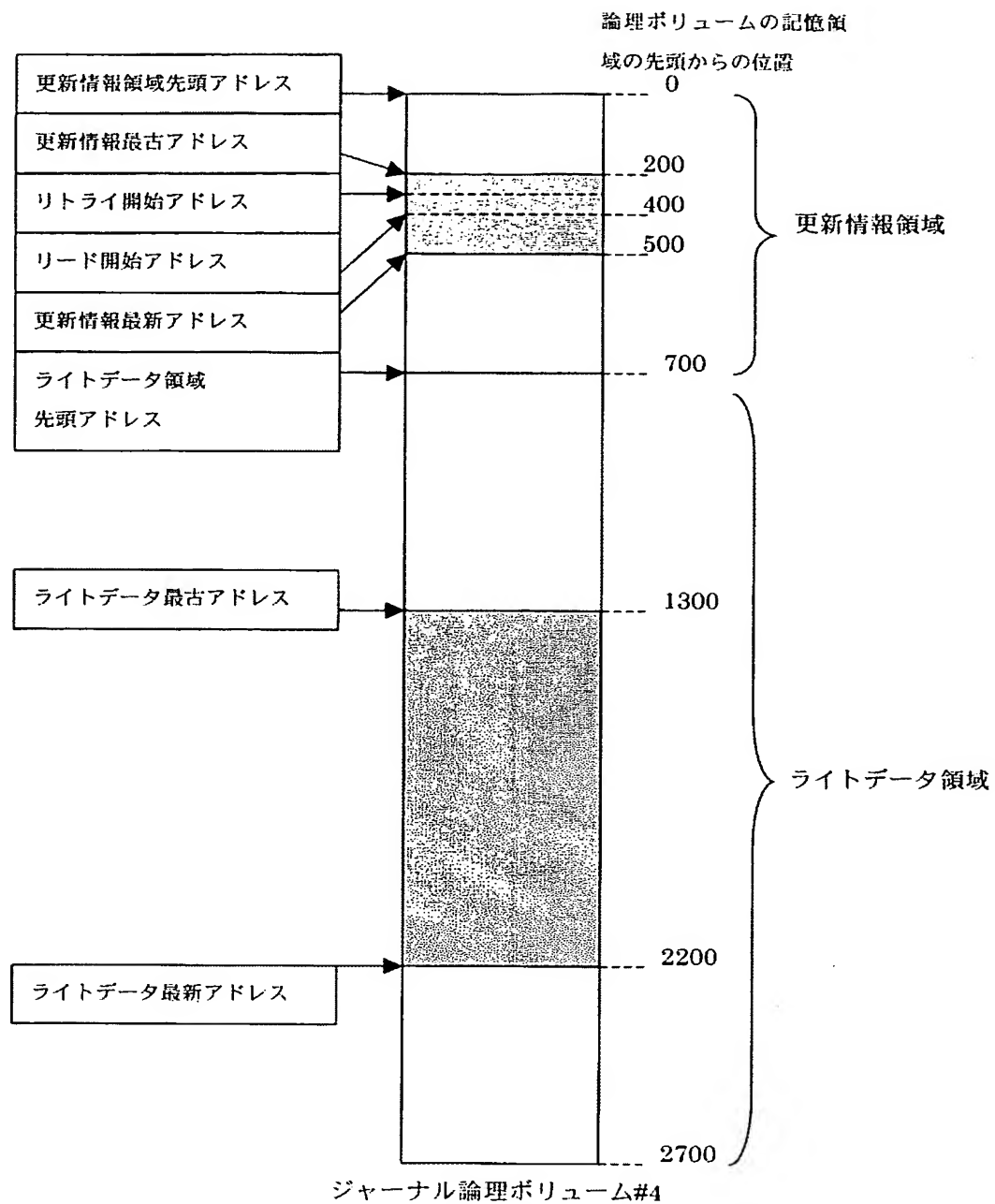
図 7

	論理アドレス	
	論理ボリューム番号	論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置
更新情報領域先頭アドレス	4	0
ライトデータ領域先頭アドレス	4	700
更新情報最新アドレス	4	500
更新情報最古アドレス	4	200
ライトデータ最新アドレス	4	2200
ライトデータ最古アドレス	4	1300
リード開始アドレス	4	400
リトライ開始アドレス	4	300

700 ポインタ情報

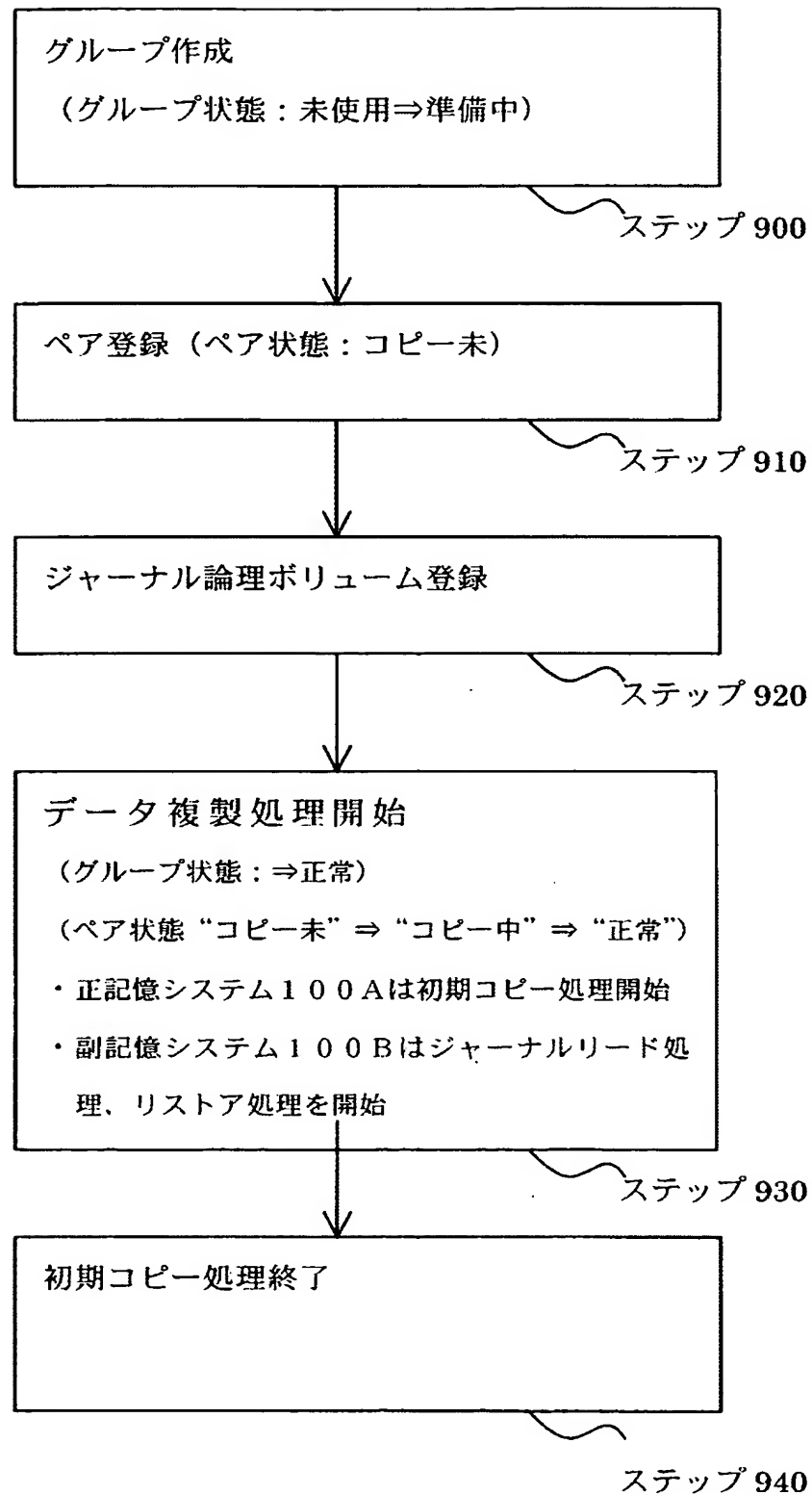
【図 8】

図 8



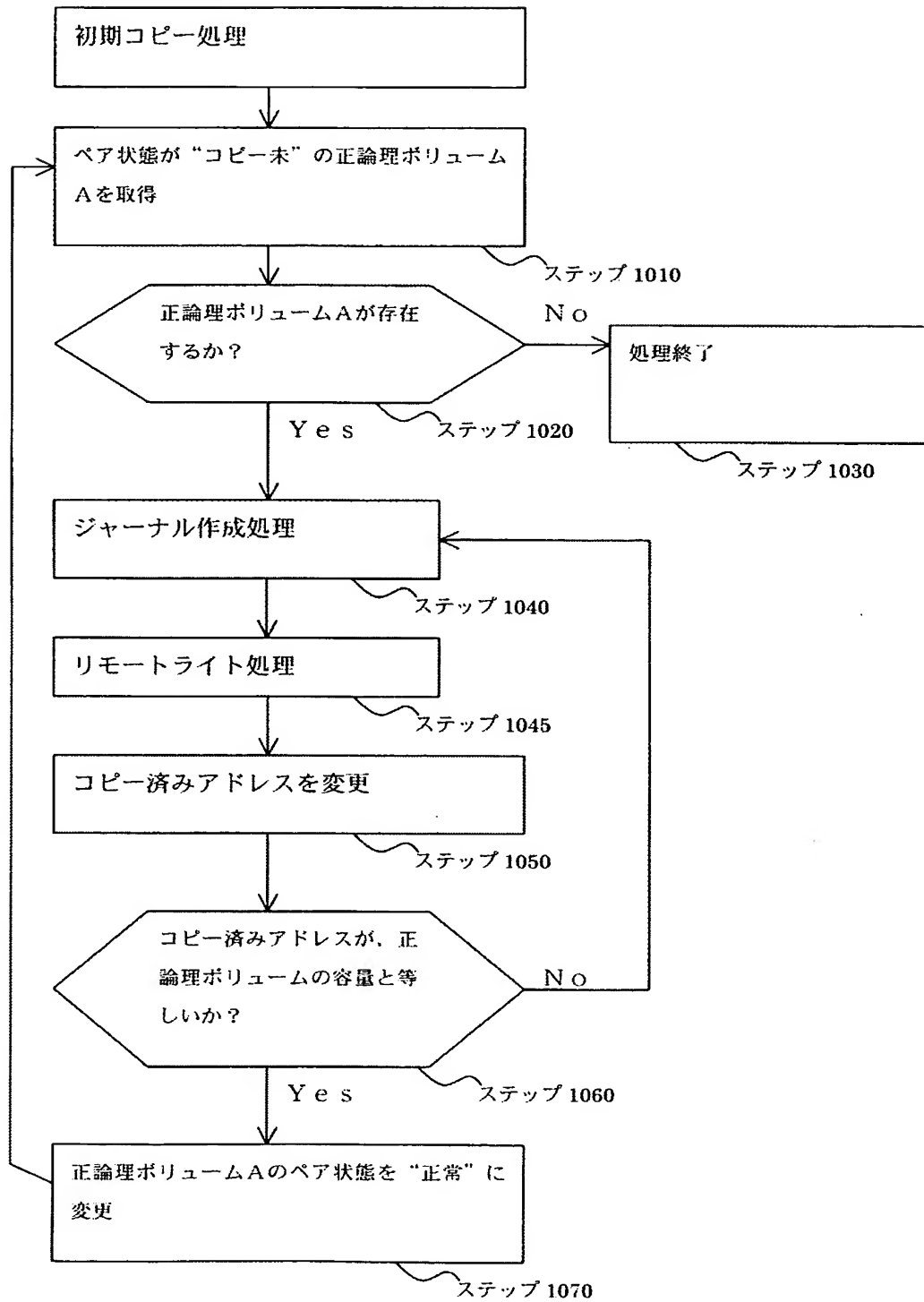
【図 9】

図 9



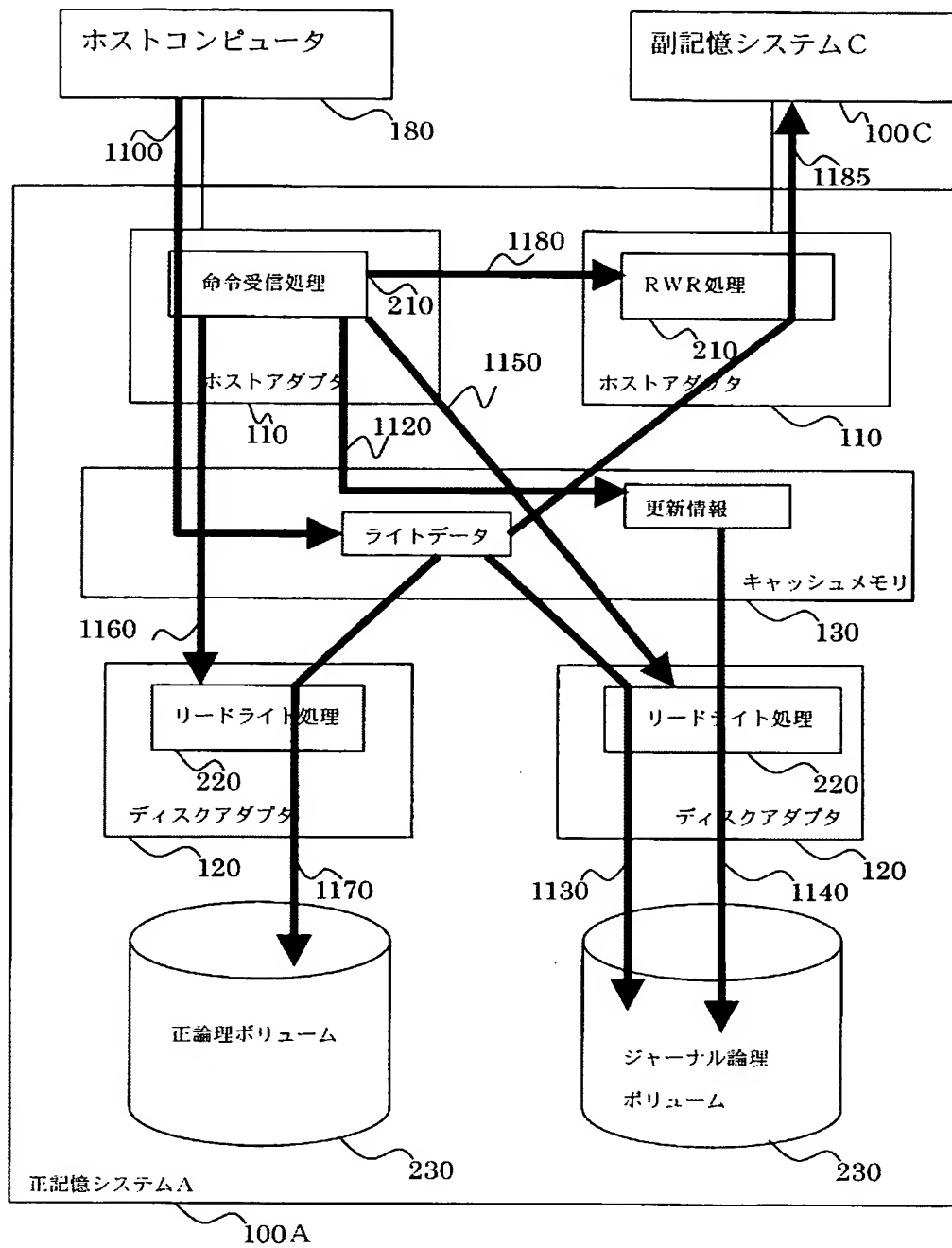
【図 10】

図 10



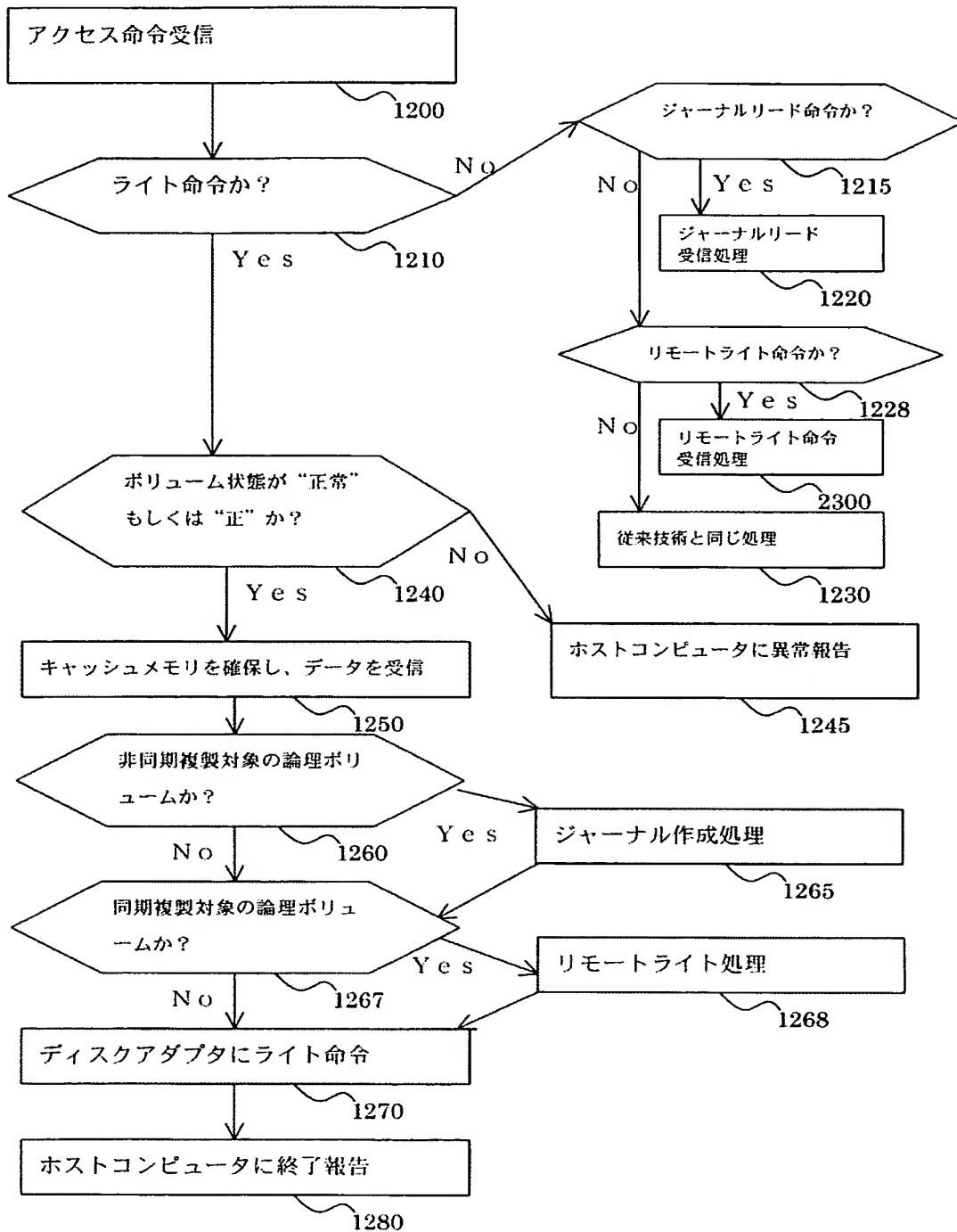
【図 11】

図 11



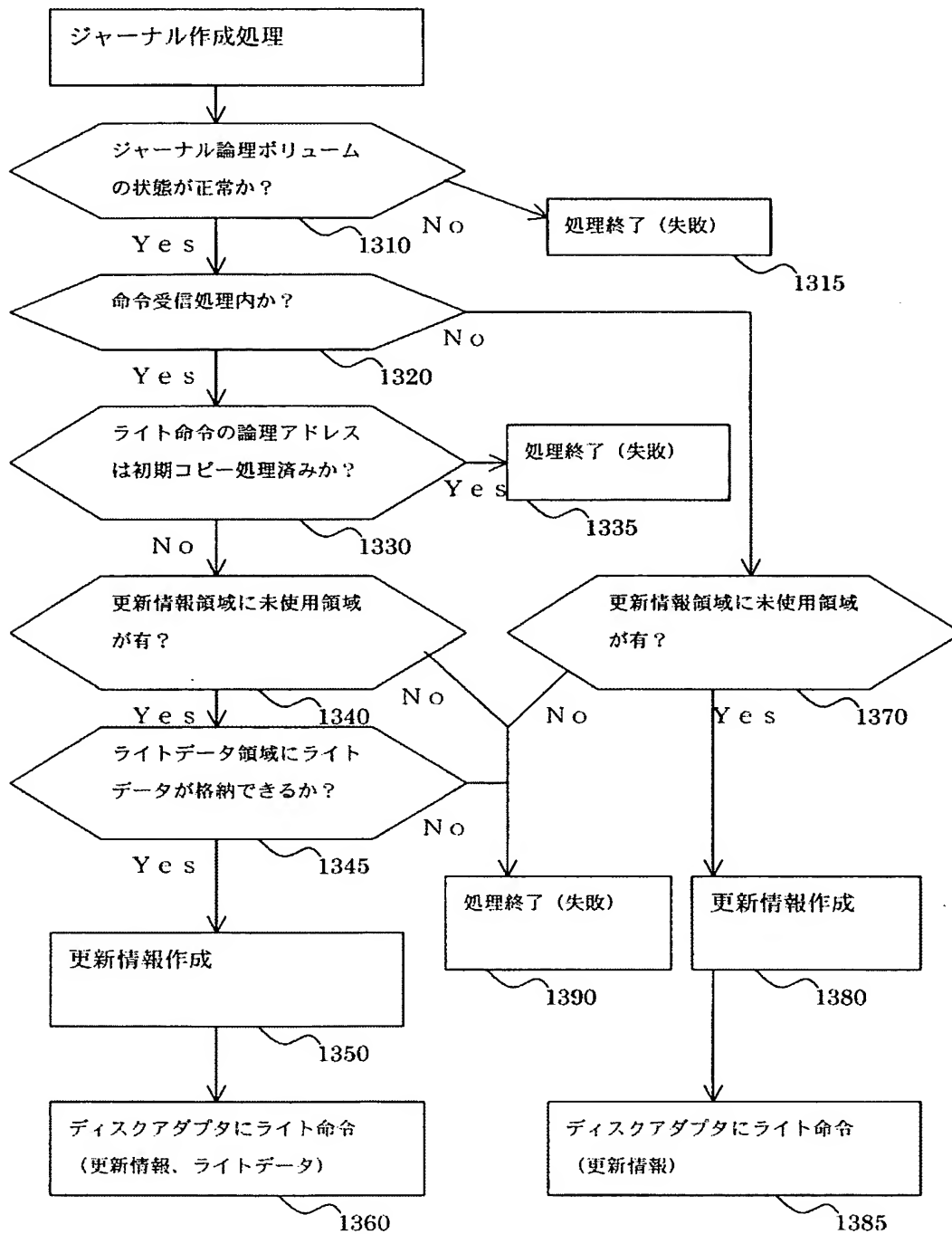
【図 12】

図 12



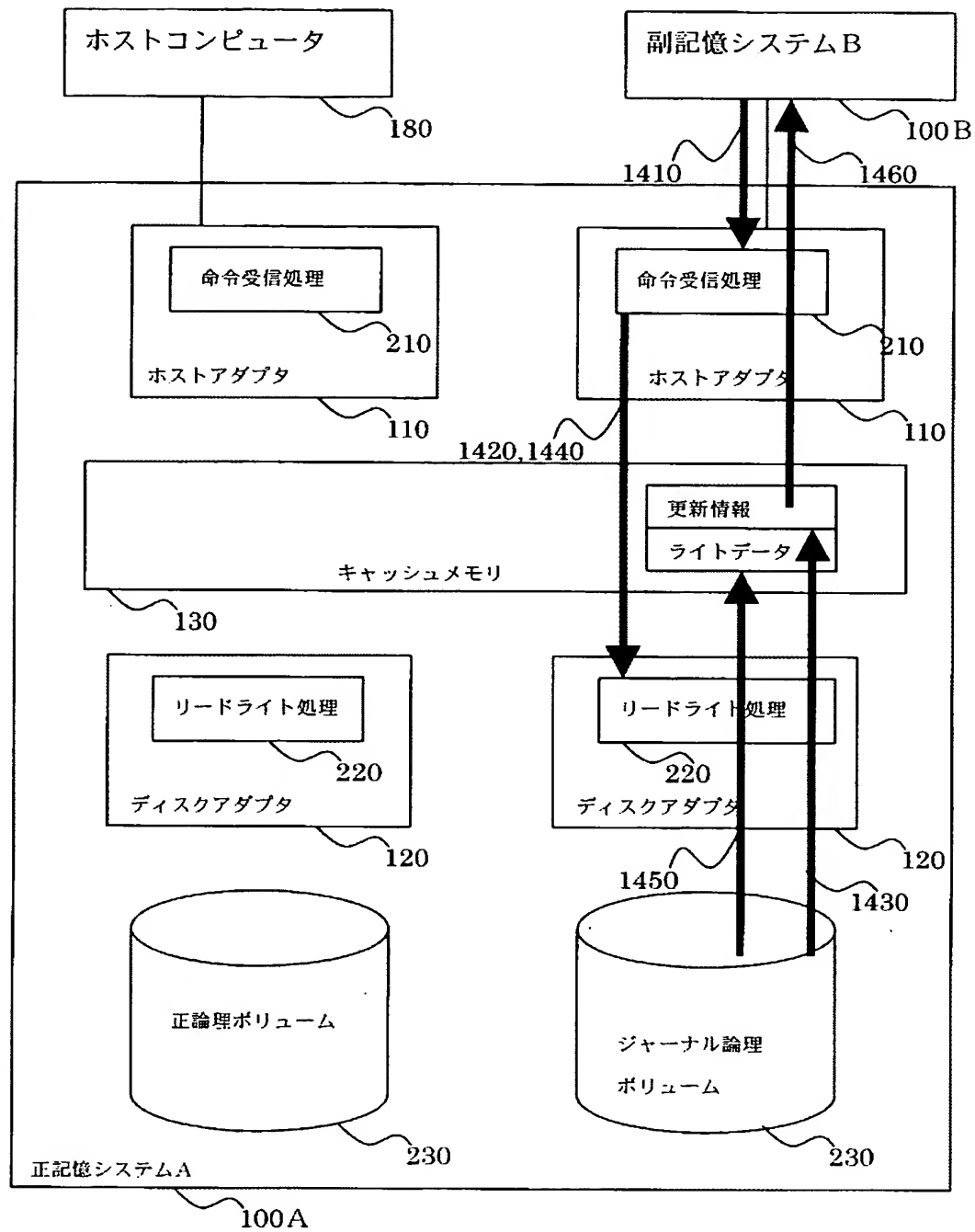
【図 13】

図 13

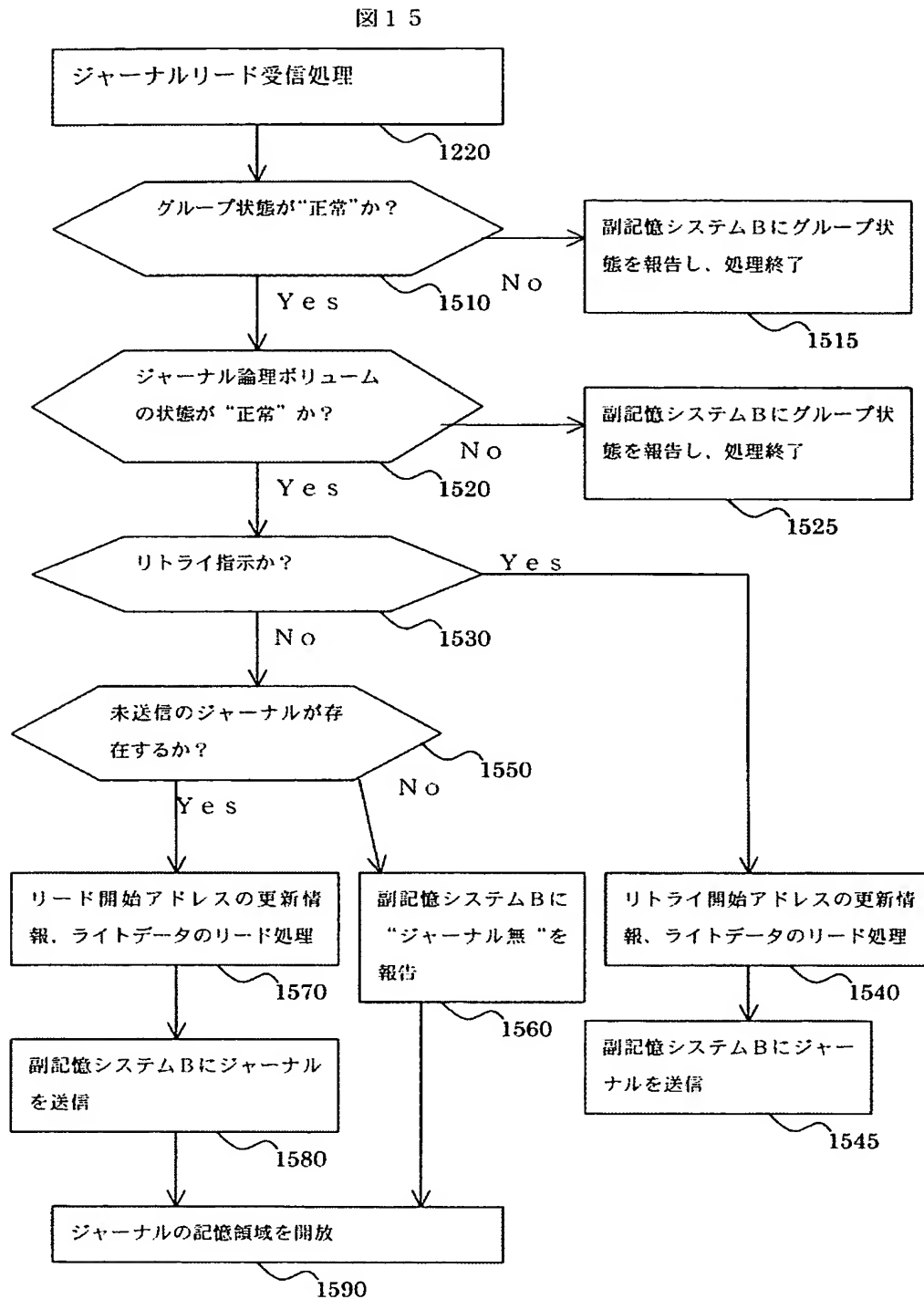


【図 14】

図 14

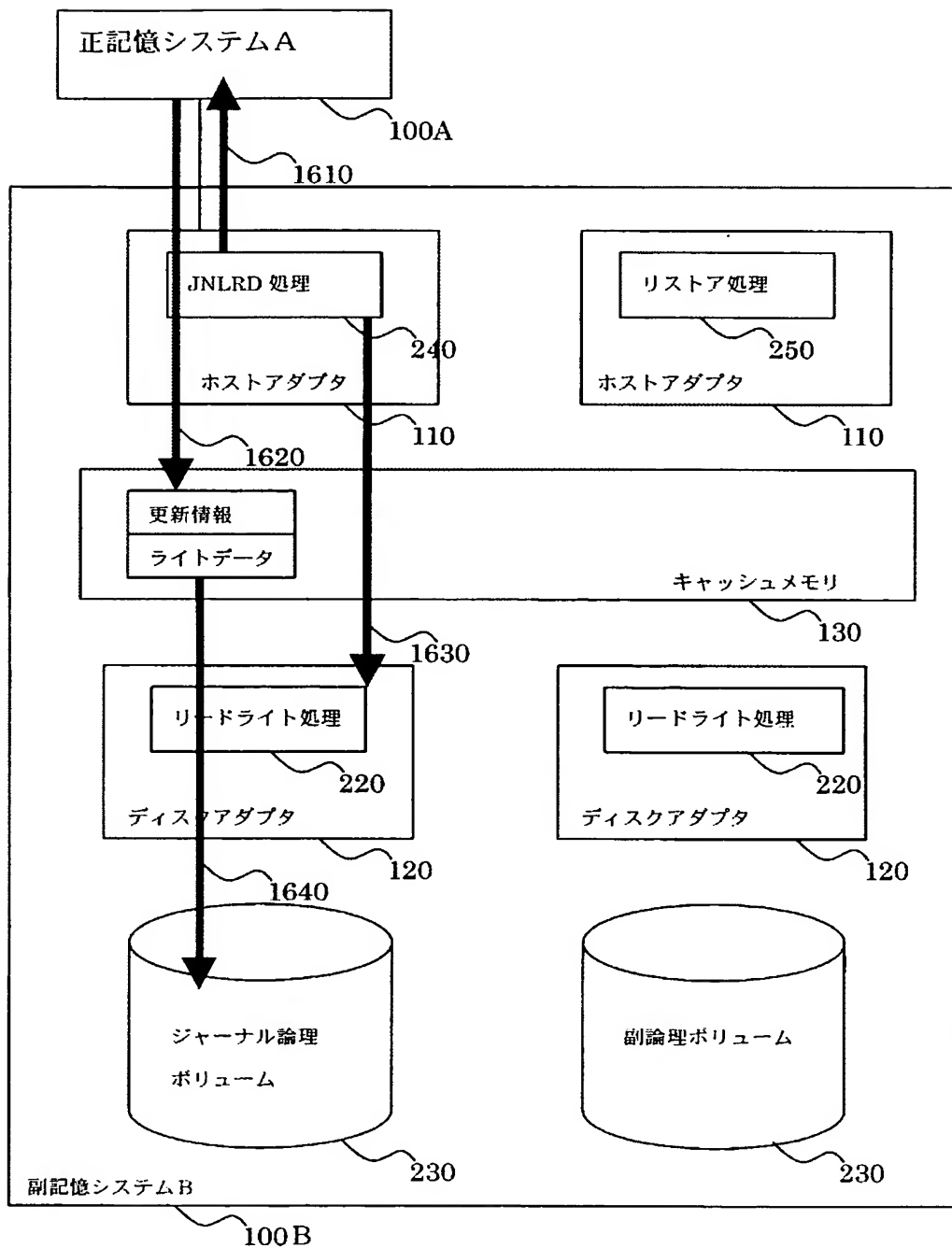


【図 15】



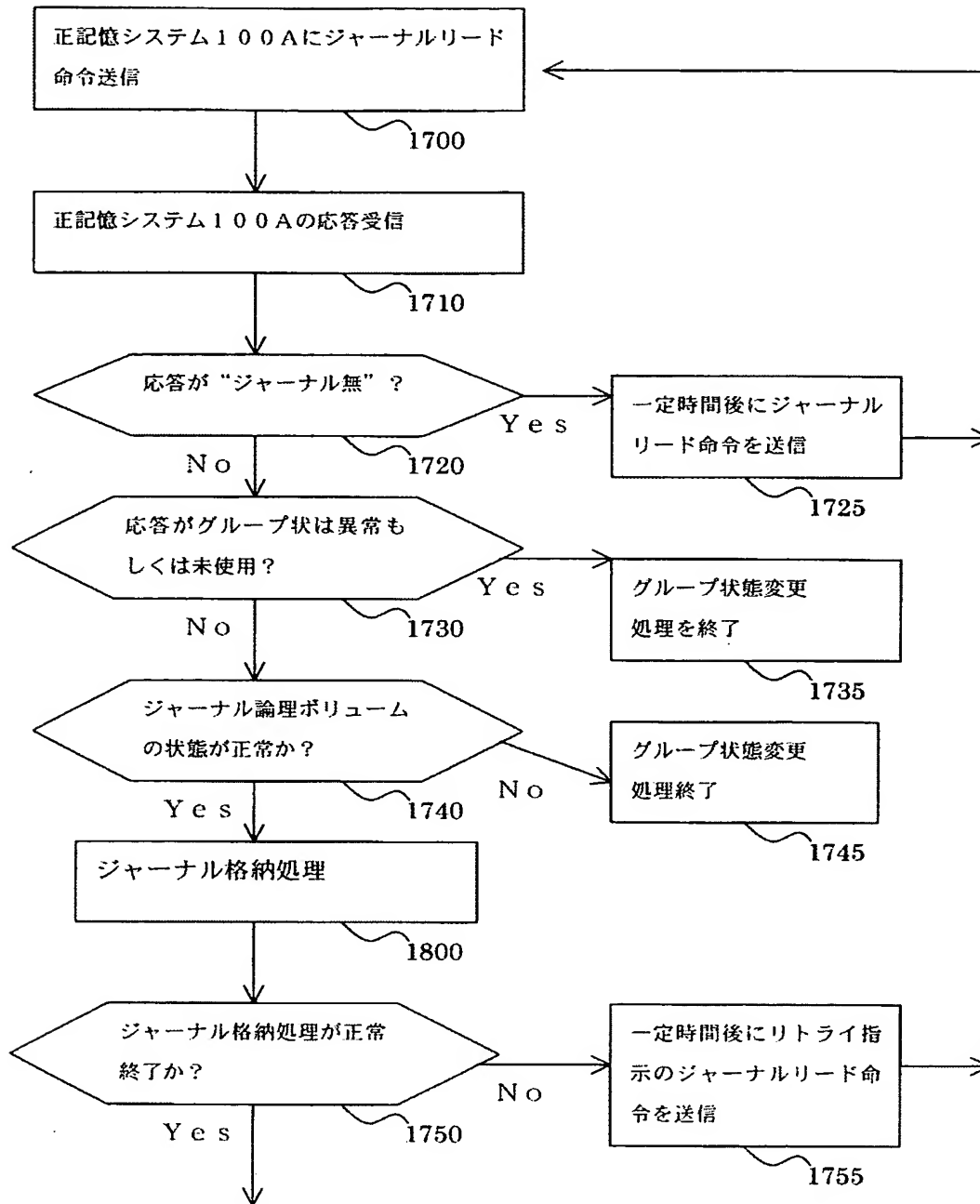
【図 16】

図 16



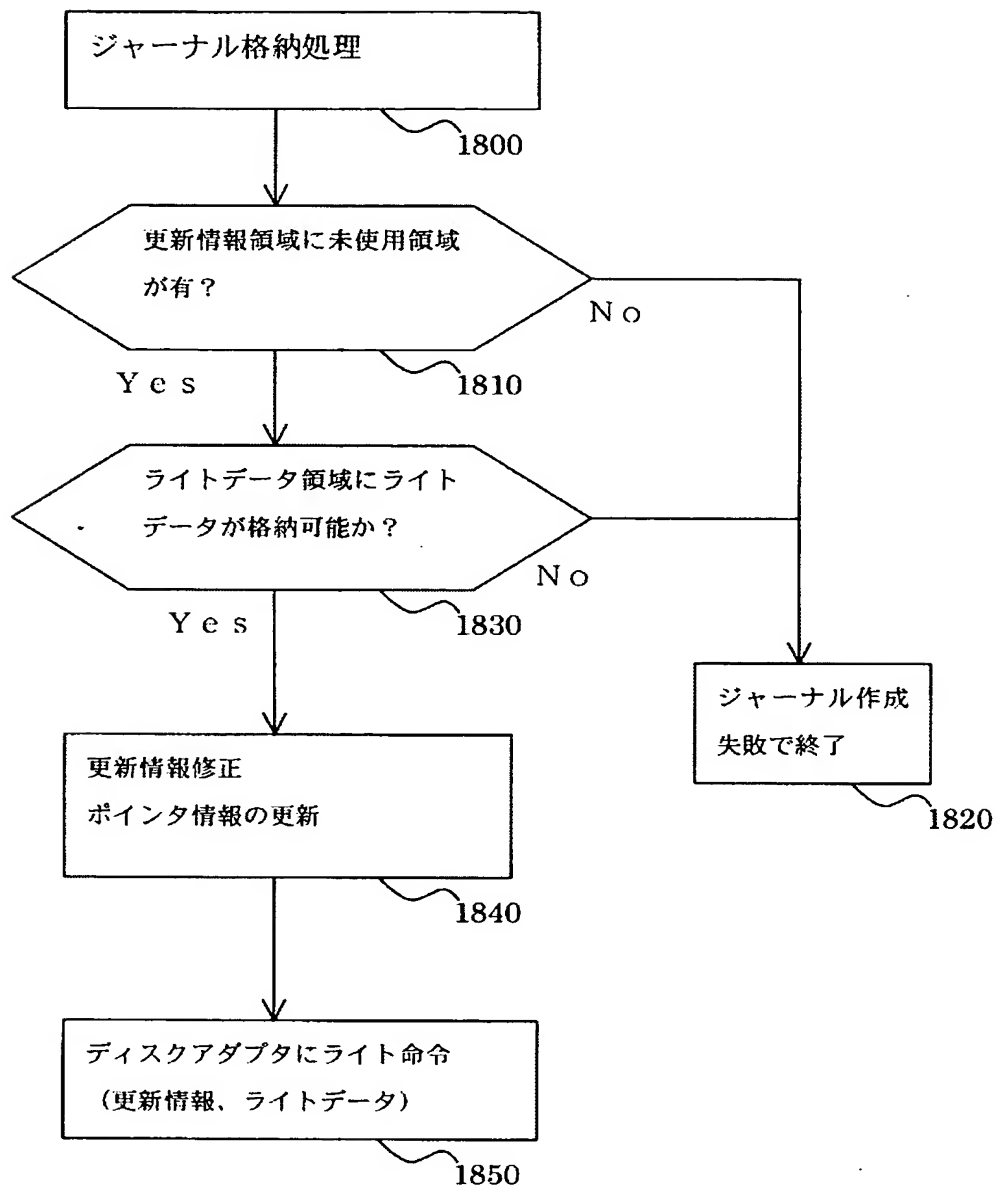
【図 17】

図 17



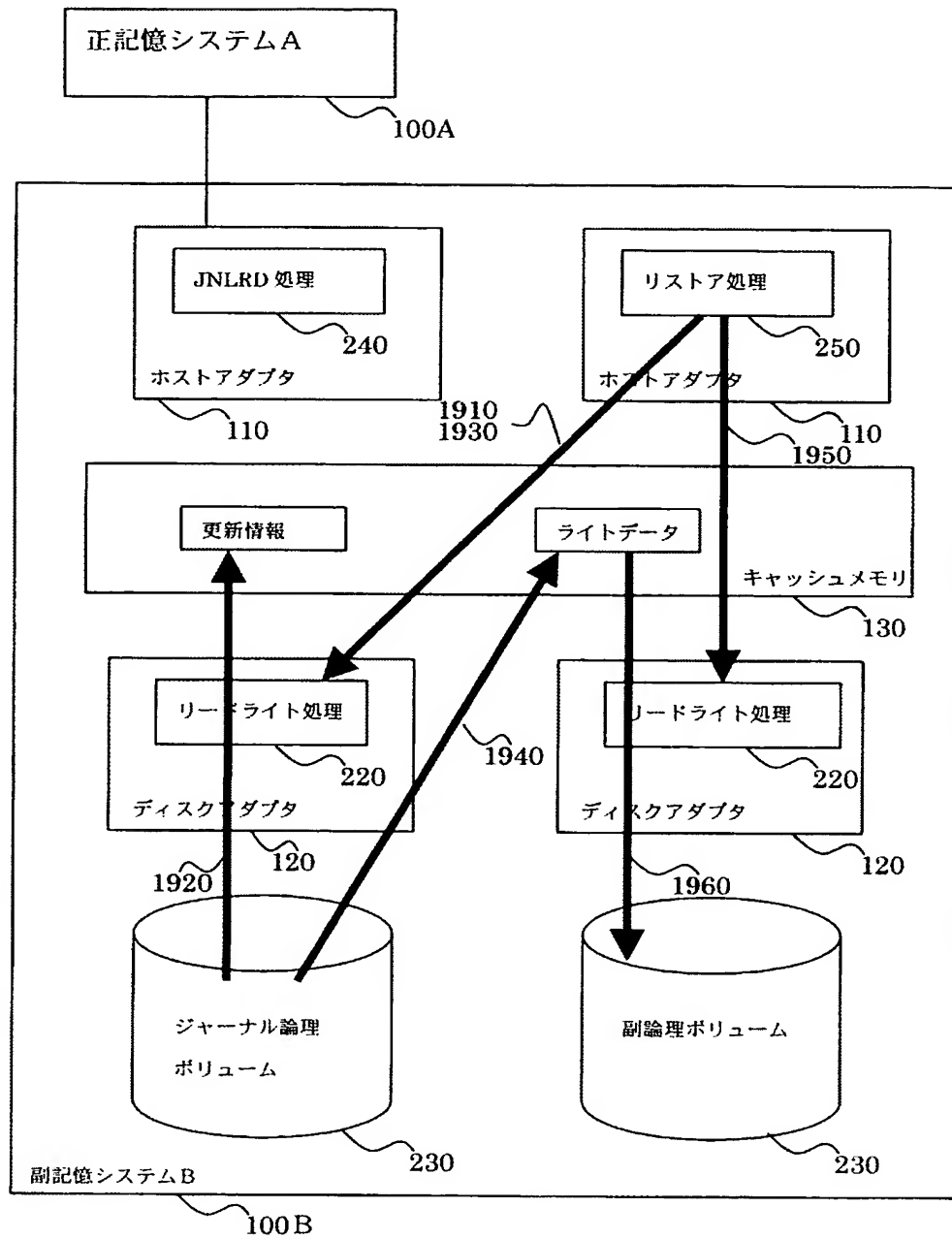
【図 18】

図 18



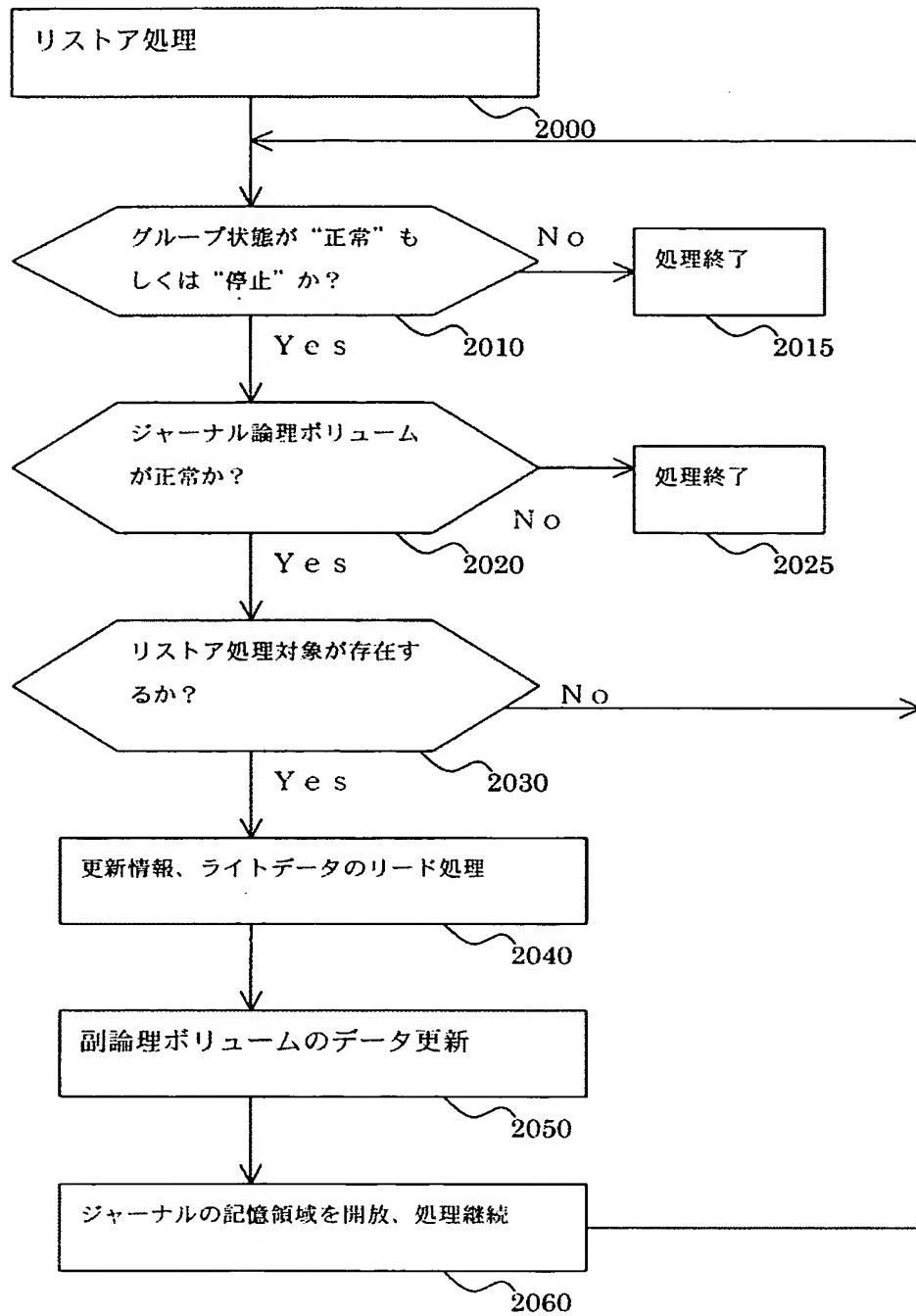
【図 19】

図 19



【図 20】

図 20



【図 2 1】

図 2 1

設定項目	設定値例
ライト命令を受信した時刻	1999/3/17 22:20:10
グループ番号	1
更新番号	4
ライト命令の論理アドレス	論理ボリューム番号：1 論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置：700
ライトデータのデータサイズ	300
ライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレス	論理ボリューム番号：4 論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置：1500

310 更新情報

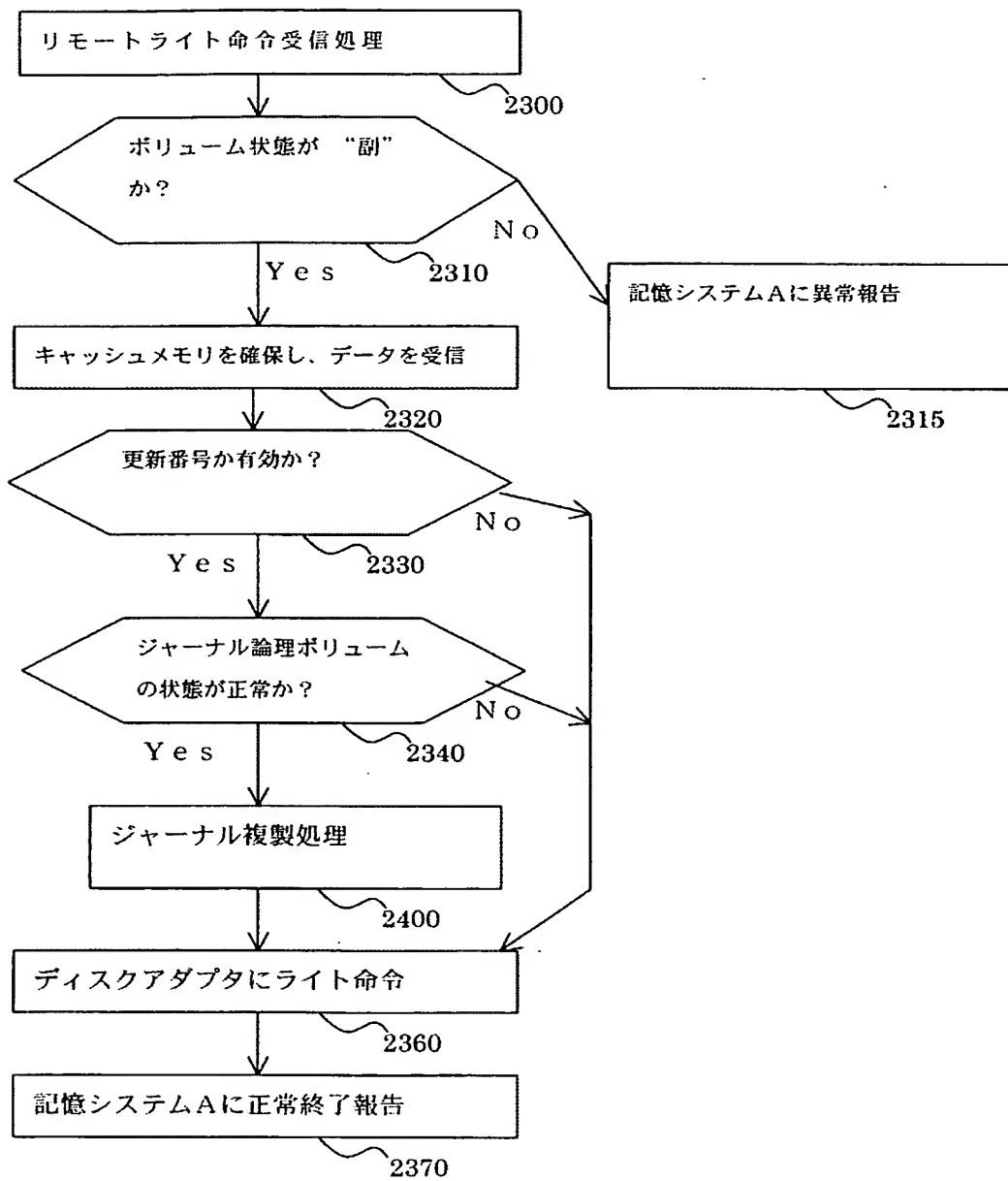
【図 2 2】

図 2 2

設定項目	設定値例
ライト命令を受信した時刻	1999/3/17 22:22:10
グループ番号	1
更新番号	5
ライト命令の論理アドレス	論理ボリューム番号：1 論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置：800
ライトデータのデータサイズ	100
ライトデータを格納したジャーナル論理ボリュームの論理アドレス	論理ボリューム番号：4 論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置：2200

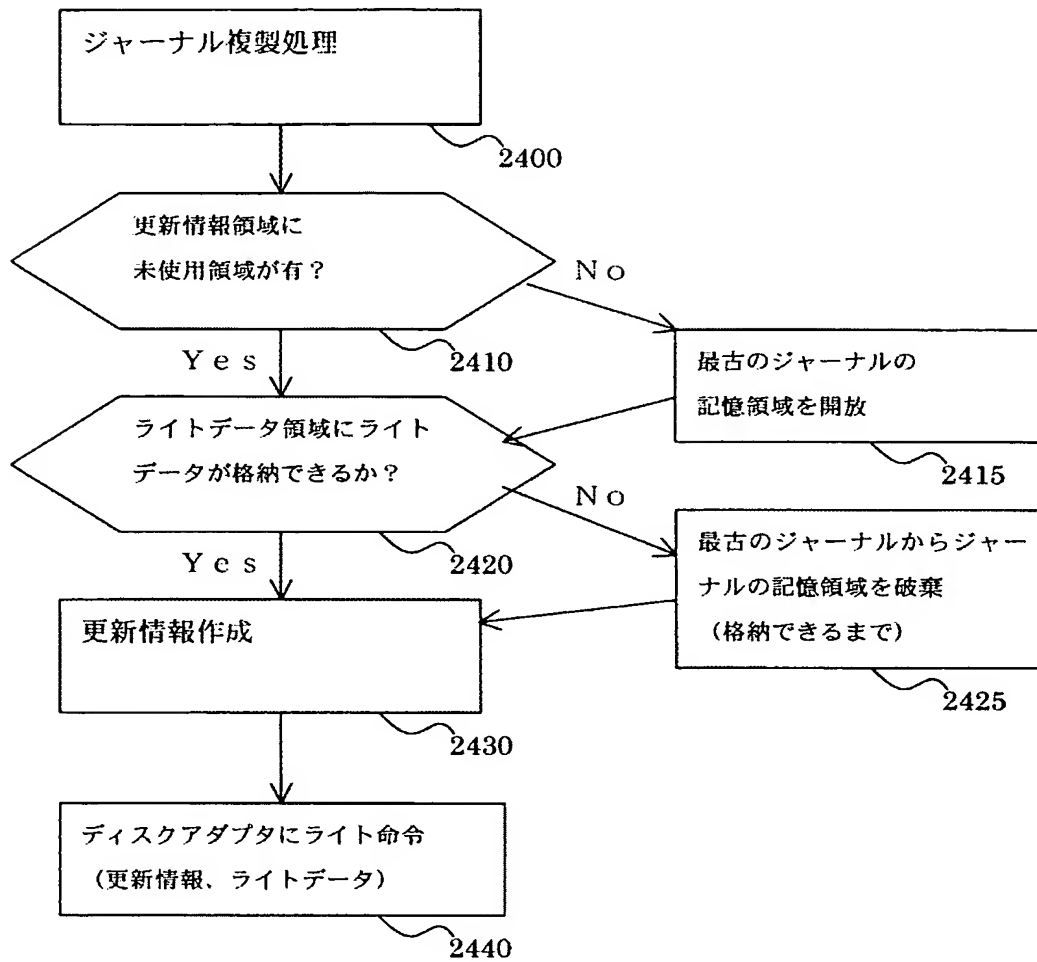
【図 23】

図 23



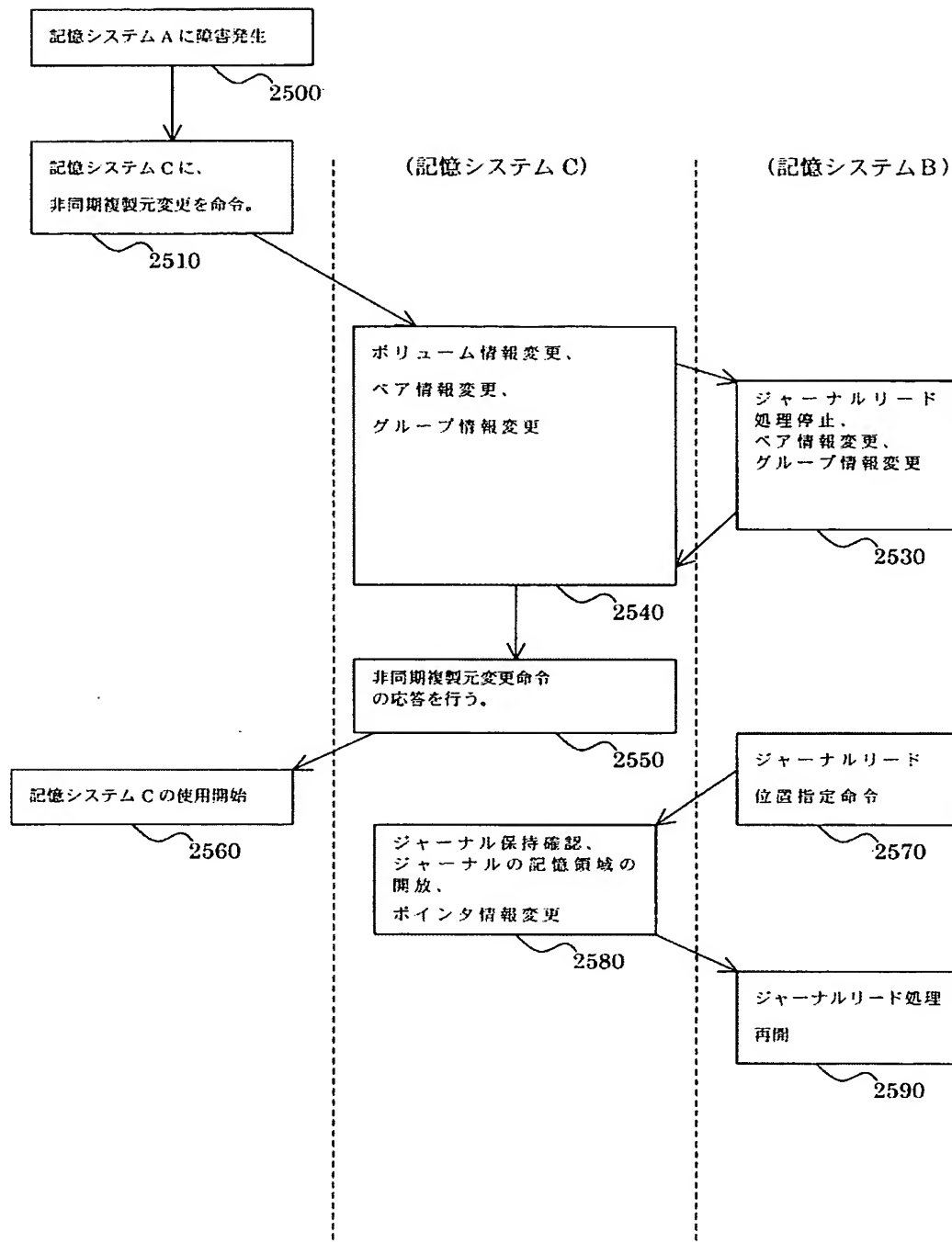
【図 24】

図 24



【図 25】

図 25



【図 26】

図 26

論理 ボリューム 番号	ボリューム 状態	フォー マット 形式	容量	同期 ペア番号	非同期 ペア番号	物理アドレス	
						記憶装置 番号	先頭から位置
1	副	OPEN3	3	0	1	1	0
2	副	OPEN6	6	0	2	1	3
3	正常	OPEN9	9	0	0	2	0

【図 27】

図 27

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム番 号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	正常	A	1	B	1	1	0
2	正常	A	2	B	2	1	0
3	未使用	0	0	0	0	0	0

【図 28】

図 28

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ボリュ ーム番号	更新 番号	複製種類	相手記憶 システム番 号	相手グループ 番号
1	正常	1,2	3	4	非同期	A	1
2	未使用	0	0	0	0	0	0

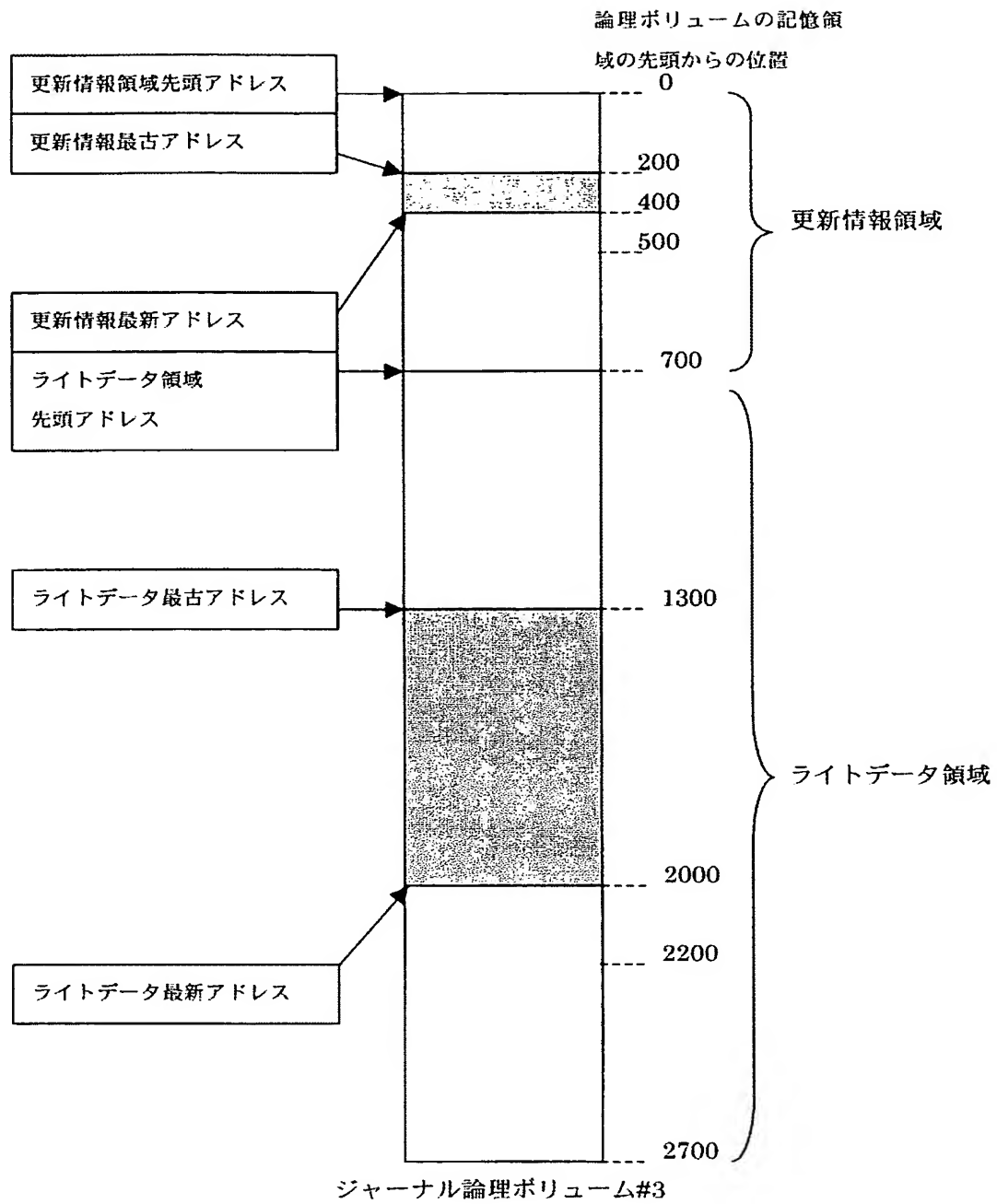
【図 29】

図 29

	論理アドレス	
	論理ボリューム番号	論理ボリュームの記憶領 域の先頭からの位置
更新情報領域先頭アドレス	3	0
ライトデータ領域先頭アドレス	3	700
更新情報最新アドレス	3	400
更新情報最古アドレス	3	200
ライトデータ最新アドレス	3	2000
ライトデータ最古アドレス	3	1300
リード開始アドレス	3	0
リトライ開始アドレス	3	0

【図 30】

図 30



【図 3 1】

図 3 1

論理 ボリューム 番号	ボリューム 状態	フォー マット 形式	容量	同期 ペア番号	非同期 ペア番号	物理アドレス	
						記憶装置 番号	先頭から位置
1	副	OPEN3	3	1	0	1	0
2	副	OPEN6	6	2	0	1	3
3	正常	OPEN9	9	0	0	2	0

【図 3 2】

図 3 2

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム 番号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	正常	A	1	C	1	1	0
2	正常	A	2	C	2	1	0
3	未使用	0	0	0	0	0	0
3	未使用	0	0	0	0	0	0

【図 3 3】

図 3 3

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ボリュ ーム番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	正常	1,2	3	5	同期	A	2
2	未使用	0	0	0	0	0	0

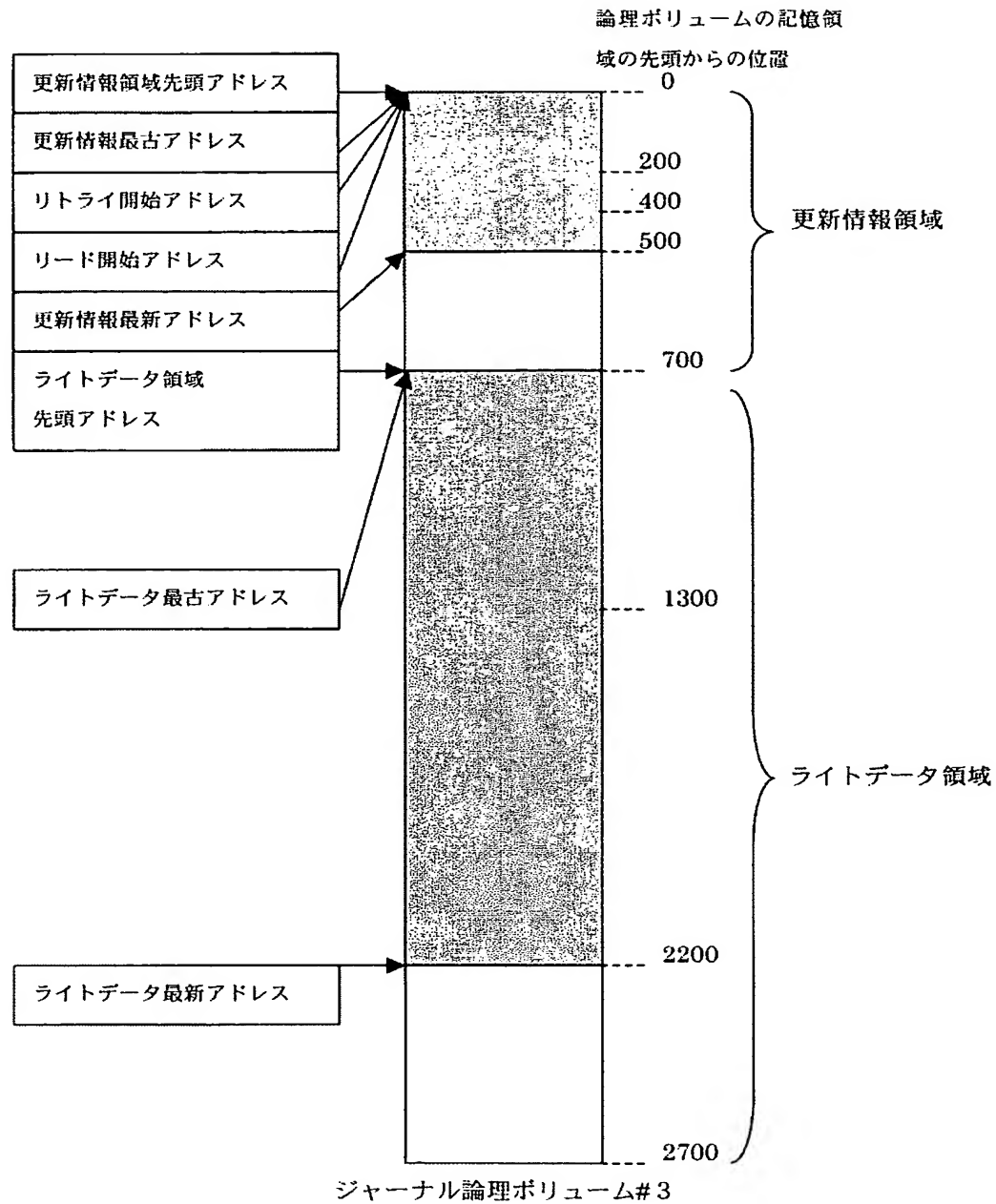
【図 3 4】

図 3 4

	論理アドレス	
	論理ボリューム番号	論理ボリュームの記憶領 域の先頭からの位置
更新情報領域先頭アドレス	3	0
ライトデータ領域先頭アドレス	3	700
更新情報最新アドレス	3	500
更新情報最古アドレス	3	0
ライトデータ最新アドレス	3	2200
ライトデータ最古アドレス	3	700
リード開始アドレス	3	0
リトライ開始アドレス	3	0

【図 3 5】

図 3 5



【図 3 6】

図 3 6

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム 番号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	正常	C	1	B	1	1	0
2	正常	C	2	B	2	1	0
3	未使用	0	0	0	0	0	0

【図 37】

図 37

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ポリュ ーム番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	停止	1,2	3	4	非同期	C	2
2	未使用	0	0	0	0	0	0

【図 38】

図 38

論理 ポリューム 番号	ポリューム 状態	フォー マット 形式	容量	同期 ペア番号	非同期 ペア番号	物理アドレス	
						記憶装置 番号	先頭から位置
1	正	OPEN3	3	1	3	1	0
2	正	OPEN6	6	2	4	1	3
3	正常	OPEN9	9	0	0	2	0

【図 39】

図 39

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム番 号	正論理 ポリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ポリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	異常	A	1	C	1	1	0
2	異常	A	2	C	2	1	0
3	正常	C	1	B	1	1	0
4	正常	C	2	B	2	1	0

【図 40】

図 40

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ポリュ ーム番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	異常	1,2	0	5	同期	A	2
2	正常	3,4	3	5	非同期	B	1

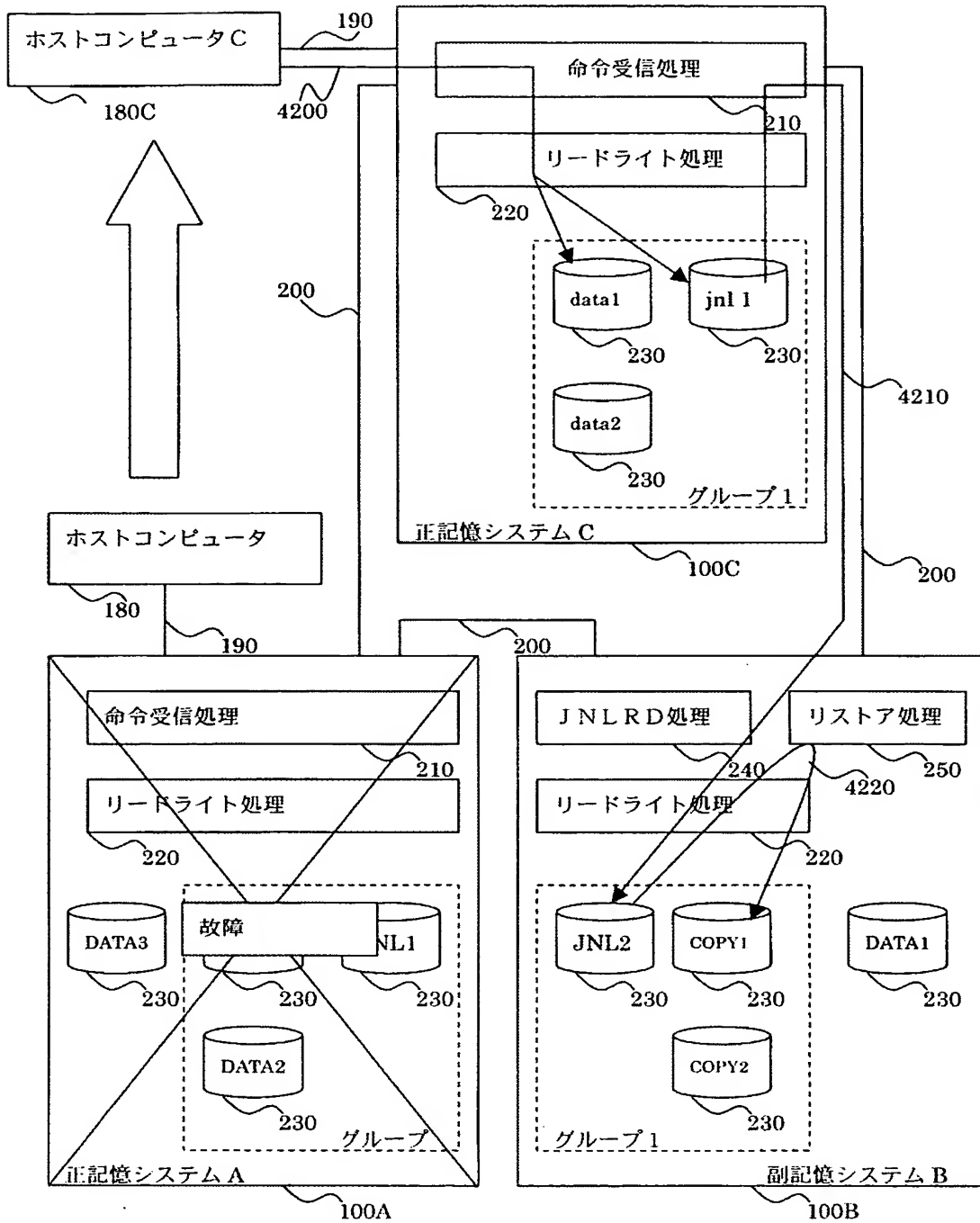
【図 4 1】

図 4 1

	論理アドレス	
	論理ボリューム番号	論理ボリュームの記憶領域の先頭からの位置
更新情報領域先頭アドレス	3	0
ライトデータ領域先頭アドレス	3	700
更新情報最新アドレス	3	500
更新情報最古アドレス	3	400
ライトデータ最新アドレス	3	2200
ライトデータ最古アドレス	3	2000
リード開始アドレス	3	400
リトライ開始アドレス	3	400

【図 4 2】

図 4 2



【図 4 3】

図 4 3

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム番 号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	正常	C	1	A	1	1	0
2	正常	C	2	A	2	1	0
3	正常	C	1	B	1	1	0
4	正常	C	2	B	2	1	0

【図 4 4】

図 4 4

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ボリュ ーム番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	正常	1,2	0	5	同期	A	2
2	正常	3,4	3	5	非同期	B	1

【図 4 5】

図 4 5

論理 ボリューム 番号	ボリューム 状態	フォー マット 形式	容量	同期 ペア番号	非同期 ペア番号	物理アドレス	
						記憶装置 番号	先頭から位置
1	副	OPEN3	3	3	0	1	0
2	副	OPEN6	6	4	0	1	3
3	未使用	OPEN6	6	0	0	1	9
4	正常	OPEN9	9	0	0	2	0
5	正常	OPEN3	3	0	0	2	9
6	未使用	OPEN6	6	0	0	2	12

【図 4 6】

図 4 6

ペア 番号	ペア 状態	正記憶 システム番 号	正論理 ボリューム 番号	副記憶 システム番号	副論理 ボリューム 番号	グループ 番号	コピー 済みア ドレス
1	未使用	A	1	B	1	1	0
2	未使用	A	2	B	2	1	0
3	正常	C	1	A	1	2	0
4	正常	C	2	A	2	2	0
5	未使用	0	0	0	0	0	0

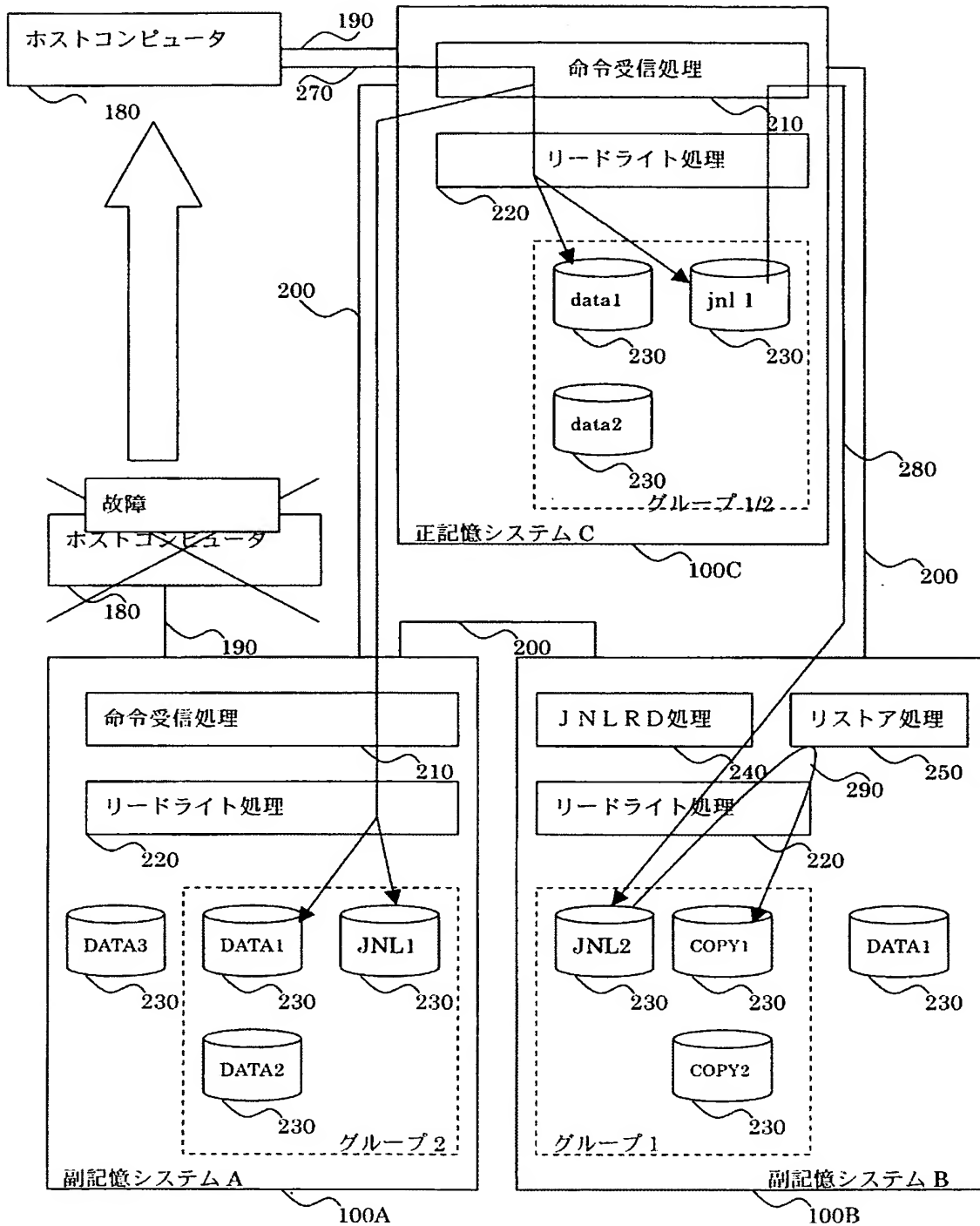
【図 4 7】

図 4 7

グループ 番号	グループ 状態	ペア集合	ジャーナル 論理ボリュ ーム番号	更新 番号	複製 種類	相手記憶 システム番号	相手グループ 番号
1	未使用	1,2	0	5	非同期	B	1
2	正常	3,4	4	5	同期	C	1

【図 48】

図 48



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】

本発明の目的は、複数の記憶システム間で、データの整合性を維持しつつ、データを複製する場合に必要な管理情報を減らすことである。

【解決手段】

第一の記憶システムは、第一の記憶システム内のデータ更新を行う場合、第三の記憶システムが保持する第一の記憶システムの複製であるデータの更新とジャーナル作成を行う。ジャーナルは、更新に用いられたデータのコピーと更新時のライト命令等の更新情報とによって構成される。さらに、第二の記憶システムは、第一の記憶システムが保持するデータの複製を保持しており、前記ジャーナルを取得し、第一の記憶システムでのデータ更新順に、第一の記憶システムのデータと対応するデータを更新する。さらに、第三の記憶システムは、第一の記憶システムからのデータ更新を行う場合、第一の記憶システムの更新番号を用いてジャーナルを作成する。第二の記憶システムは、第一の記憶システムが故障した場合、第三の記憶システムからジャーナルを取得し、第一の記憶システムでのデータ更新順に、第一の記憶システムのデータと対応するデータを更新する。

【選択図】 図 1

認定・付加情報

特許出願の番号	特願 2 0 0 3 - 3 1 6 1 8 3
受付番号	5 0 3 0 1 4 8 8 8 4 0
書類名	特許願
担当官	第七担当上席 0 0 9 6
作成日	平成 1 5 年 9 月 1 0 日

< 認定情報・付加情報 >

【提出日】 平成15年 9月 9日

特願 2003-316183

出願人履歴情報

識別番号

[000005108]

1. 変更年月日

1990年 8月31日

[変更理由]

新規登録

住 所

東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

氏 名

株式会社日立製作所